

بسم الله الرحمن الرحيم

جامعة آل البيت



عمادة البحث العلمي والدراسات العليا
كلية الأمير الحسين بن عبدالله لتكنولوجيا المعلومات

رسالة ماجستير بعنوان

بروتوكول هجين يستخدم التمرير المصدري
ومتجه المسافة

Hybrid Source Routing and Distance Vector Protocol
(HSRDVP)

إعداد

مصطفى محمد عبد الله البدو

٠٤٢٠٩٠١٠٠٦

المشرف

د. إسماعيل عباينة

المشرف المشارك

د. أحمد دلالة

٢٠٠٧

بروتوكول هجين يستخدم التمرير المصدري
ومتجه المسافة

Hybrid Source Routing and Distance Vector Protocol
(HSRDVP)

إعداد

مصطفى محمد عبد الله البدو

٠٤٢٠٩٠١٠٠٦

المشرف

د. إسماعيل عباينه

المشرف المشارك

د. أحمد دلالة

التوقيع

.....
.....
.....
.....
.....

أعضاء لجنة المناقشة:

د. إسماعيل عباينه.

د. أحمد دلالة.

أ.د. عدنان الصمادي.

أ.د. سمير بطاينة.

د. مأمون ربابعه.

قدمت هذه الرسالة استكمالاً لمتطلبات الحصول على درجة الماجستير في علم الحاسوب في
كلية الأمير الحسين بن عبد الله لتكنولوجيا المعلومات في جامعة آل البيت.

نوقشت وأوصي بإجازتها بتاريخ: ٢٤/٥/٢٠٠٧م.

الإهداء

إلى روعي والدي العزيزين

إلى أختي وصديقتي ومعاونتي ومن كان لها الفضل بعد الله تعالى في مسيري بهذا الدرب

إلى ميساء البدو

إلى الذين لم يبخلوا علي أبداً

الذين قدموا لي كل أنواع الدعم

إلى أختوتي

(كفاح وأمل ونادر ومحمود وغفران وفراس)

الشكر

أشكر الله العلي القدير أن من علي بإنهاء هذا البحث، ثم أتقدم بالشكر والعرفان إلى أستاذي ومعلمي الدكتور إسماعيل عباينة لما أحاطني به من اهتمام وسعة صدر طوال فترة دراستي في جامعة آل البيت، كما و أتقدم بجزيل الشكر إلى المشرف المشارك الدكتور أحمد دلالة الذي ما تواني عن مد يد المساعدة سواءً أكان ذلك علمياً أو عملياً.

كما وأشكر لجنة المناقشة الممثلة بالأستاذ الدكتور عدنان الصمادي و الأستاذ الدكتور سمير بطاينة والدكتور مأمون ربابعة.

أتقدم بالشكر إلى صديقي محمد علاوي وغياض السلامين والأخت نهاد صالح اللذين ساعدوني على طباعة هذه الرسالة، كما أشكر مشرفي مختبرات كلية تكنولوجيا المعلومات في جامعة آل البيت وخاصة السيدين خالد القواسمة وأحمد الترك، كما و أشكر السيدة جمان بيرودي والسيد خالد العتوم من عمادة الكلية.

قائمة المحتويات

الصفحة	الموضوع
أ	الإهداء
ب	الشكر
ت	قائمة المحتويات
ج	قائمة الأشكال
ح	قائمة الجداول
خ	ملخص
١	الفصل الأول: المقدمة
١	الشبكات اللاسلكية
١	١-١ الشبكات اللاسلكية ذات البنية التحتية
٢	٢-١ الشبكات الخاصة
٢	التمرير في الشبكات الخاصة
٦	الفصل الثاني: الدراسات السابقة
٦	١-٢ بروتوكول التمرير المصدري الديناميكي
٩	٢-٢ بروتوكول متجه المسافة عند الطلب
١١	٣-٢ بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة
١٤	الفصل الثالث: البروتوكول المقترح
١٤	١-٣ الذاكرة الوسطية وجدول التمرير

١٨	٢-٣ آلية تحديد المسار
٢٦	٣-٣ آلية رسالة الخطأ
٢٧	٤-٣ آلية إصلاح المسار
٢٧	٥-٣ هدف الدراسة
٢٨	الفصل الرابع: محاكاة بروتوكول HSRDVP
٢٩	١-٤ محاكي الشبكات ns-2
٢٩	٢-٤ بيئة المحاكاة
٣١	٣-٤ مقاييس تقييم الأداء المستخدمة
٣٢	٤-٤ نتائج المحاكاة
٦٠	٥-٤ عناصر جودة البروتوكول المقترح
٦٠	٦-٤ خلاصة النتائج
٦١	٧-٤ الأعمال المستقبلية
٦٢	المراجع
٦٤	ABSTRACT
٦٥	ملحق فترة الثقة عندما تكون درجة الثقة (٩٥%)

قائمة الأشكال

الصفحة	الشكل
٩	الشكل (١) يمثل وقوع الحواسيب الجواله في أقصى مداً ممكن للاتصال فيما بينها.
١٠	الشكل (٢) يبين آلية الاتجاه المعاكس.
١١	الشكل (٣) يبين الاتجاه المعاكس الذي يرسل عن طريقه اتجاه استجابة.
١١	الشكل (٤) يبين طريق التمرير من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف.
١٥	الشكل (٥) بنية الذاكرة الوسطية وكيفية تخزين المسارات بها.
١٦	الشكل (٦) بنية جدول التمرير.
١٧	الشكل (٧) يبين الذاكرة الوسطية و جدول التمرير في الحاسوب F الموجود في الشكل(٥).
٢٠	الشكل (٨): يبين بنية كل من رسالة طلب المسار و رسالة إجابة طريق.
٢٠	الشكل (٩) مثال يبين رسالتي طلب مسار وإجابة طريق عندما يكون المصدر والهدف متجاورين.
٢٠	الشكل (١٠) مثال يبين الحالة (ب) التي يكون بها حاسوب مجاور للحاسوب المصدر يمتلك طريقاً إلى الحاسوب الهدف.
٢١	الشكل (١١) مثال على الحواسيب التي لا تملك طريقاً إلى الحاسوب الهدف وليست الحاسوب الهدف.
٢٢ - ٢٥	الشكل (١٢) يبين مثال على آلية تحديد المسار.
٢٦	الشكل (١٣) يمثل حزمة البيانات المرسله.
٢٦	الشكل (١٤) يبين بنية رسالة الخطأ.
٣٢ - ٣٤	شكل (١٥) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٣٥ - ٣٦	الشكل (١٦) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٣٧ - ٣٨	الشكل (١٧) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٤٠ - ٤١	الشكل (١٨) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٤٢ - ٤٣	الشكل (١٩) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٤٤ - ٤٥	الشكل (٢٠) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٤٦ - ٤٧	الشكل (٢١) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٤٨ - ٤٩	الشكل (٢٢) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٥٠ - ٥٢	الشكل (٢٣) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٥٣ - ٥٤	الشكل (٢٤) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٥٥ - ٥٦	الشكل (٢٥) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.
٥٧ - ٥٩	الشكل (٢٦) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.

قائمة الجداول

الصفحة	الجدول
٣٤	جدول (١) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدراً وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.
٣٧	جدول (٢) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدراً وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.
٣٩	جدول (٣) يبين الأفضلية لـ AODV مقابل HSRDVP عندما تكون أزمنة التوقف بين (١٠٠ و ٩٠٠) ثانية في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.
٣٩	جدول (٤) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول AODV عندما يكون زمن التوقف صفر ثانية في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.
٣٩	جدول (٥) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.
٤٢	جدول (٦) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرة مصادر.
٤٤	جدول (٧) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدراً.
٤٦	جدول (٨) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدراً.
٤٨	جدول (٩) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً.
٥٢	جدول (١٠) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول AODV في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدراً.
٥٣	جدول (١١) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدراً وزمن التوقف صفر ثانية.
٥٥	جدول (١٢) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول AODV في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدراً.
٥٥	جدول (١٣) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدراً وزمن التوقف صفر ثانية.
٥٧	جدول (١٤) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول AODV في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً.
٥٧	جدول (١٥) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (٢,١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً وزمن التوقف صفر ثانية.

الملخص:

لوحظ من بداية تسعينيات القرن الماضي ازدياداً مضطرباً في استخدام أجهزة الحاسوب المحمول، ومن أهم الأسباب التي أدت إلى ذلك صغر حجمها وكفاءتها. برز من ذلك الحاجة إلى شبكات تؤمن تراسل البيانات بين هذه الأجهزة مع الإبقاء على إمكانية حركتها بمرونة، وتدعى هذه الشبكات بالشبكات اللاسلكية (Basagni et al., 2004).

تقسم الشبكات اللاسلكية إلى نوعين: يدعى النوع الأول بالشبكات اللاسلكية ذات البنية التحتية. يحتوي هذا النوع على محطات رئيسة ثابتة في مواقع معينة والتي تقوم بدورها بعملية تمرير البيانات بين مكونات الشبكة كما هو الحال في شبكات الهاتف المحمول والشبكات الموجودة في بعض المحلات التجارية الضخمة والجامعات. أما النوع الثاني فيدعى الشبكات اللاسلكية دون البنية التحتية أو الشبكات الخاصة. حيث تكون جميع الحواسيب في هذه الشبكة قادرة على الحركة بشكل عشوائي والتراسل فيما بينها دون الحاجة إلى محطات رئيسية ثابتة، حيث تعتمد هذه الحواسيب على بعضها البعض في عملية تمرير البيانات (Basagni et al., 2004).

تتناول هذه الدراسة مقترح بروتوكول يتناسب مع الشبكات الخاصة. يتكون البروتوكول المقترح من ثلاث آليات رئيسة. الأولى تدعى تحديد المسار، وتستخدم عندما نحتاج لطريق لإيصال حزم من البيانات إلى حاسوب هدف. أما الآلية الثانية فتدعى بإصلاح المسار أو إدامة المسار، وتستخدم عند حدوث انقطاع في عملية تمرير البيانات بين حاسوبين ينتميان إلى طريق تمرير البيانات. أما الآلية الثالثة فتدعى آلية رسائل الخطأ.

استخدمت المحاكاة لمقارنة أداء البروتوكول المقترح مع كل من بروتوكول متجه المسافة عند الطلب AODV و بروتوكول تمرير المصدر الديناميكي DSR، وذلك من خلال ثلاثة مقاييس هي نسبة استلام الحزم، ومعدل التأخير بين نهايتين، وعبء التمرير القياسي.

أظهرت نتائج المحاكاة عند مقارنة البروتوكول المقترح مع بروتوكول AODV نتائج متقاربة في نسبة استلام الحزم، إلا أنها أظهرت تحسناً ملحوظاً في المقياسين الآخرين لصالح البروتوكول المقترح، وعند مقارنة أدائي البروتوكول المقترح و بروتوكول DSR لوحظ وجود أفضلية للبروتوكول المقترح في مقياسي نسبة استلام الحزم ومعدل التأخير بين نهايتين، إلا أن أداء بروتوكول DSR أبداً أفضلية ملحوظة في عبء التمرير القياسي، إلا في الحالات التي يكون فيها زمن التوقف في المحاكاة صفر ثانية.

الفصل الأول

تقديم

نظراً للعدد المتزايد في أعداد مستخدمي أجهزة الحاسوب المحمول (Laptop) في السنوات الأخيرة، ظهرت الحاجة لألية تؤمن تراسل البيانات بين تلك الأجهزة مع الإبقاء على حرية حركتها من مكان لآخر، حيث يعد استخدام الشبكات اللاسلكية الأسلوب الأمثل في مثل هذه الحالة.

الشبكات اللاسلكية

تقوم الشبكات اللاسلكية عموماً على استخدام الأمواج تحت الحمراء أو الأمواج الراديوية في مشاركة المعلومات والمصادر بين أدوات الشبكة. ويوجد كثير من الأمثلة على الأدوات اللاسلكية مثل محطات نهائية متحركة، حاسوب شخصي بحجم الجيب، حواسيب محمولة، مستقبلات أقمار اصطناعية،... الخ (Basagni et al., 2004).

تقسم الشبكات اللاسلكية إلى نوعين؛ الأول يدعى الشبكات اللاسلكية ذات البنية التحتية، والثاني يدعى الشبكات اللاسلكية دون بنية تحتية أو الشبكات الخاصة (Ad Hoc Networks).

١-١ الشبكات اللاسلكية ذات البنية التحتية

تتكون من محطات رئيسية ثابتة في مواقع معينة ضمن بنية تحتية من الشبكات السلكية الثابتة. حيث توفر المحطات الرئيسية إمكانية الاتصال للحواسيب الجوال التي حولها. من الأمثلة على هذا النوع، الشبكات الخلوية والشبكات اللاسلكية داخل المباني والجامعات ومعامل الحاسب ذات الأجهزة الجوال (Basagni, et al., 2004).

٢-١ الشبكات الخاصة

تتكون الشبكات الخاصة من حواسيب جوال لا يوجد بينها ارتباط بواسطة نقاط مركزية (محطات رئيسية). وتتصف الروابط بين الحواسيب الجوال بعدم الاستقرار وكثرة التغير، وذلك بسبب انتقال الأجهزة من مكان لآخر (Samal, 2003). تتميز الحواسيب الجوال في الشبكات الخاصة بقدرتها على الاتصال المباشر مع الحواسيب الجارة وذلك من خلال الوسط الناقل المشترك. كما أن إجراء الاتصال مع الحواسيب غير الجارة يتطلب خوارزمية تمرير موزعة تراعي عدم استقرار الشبكات الخاصة (Blum et al., 2004).

يمكن استخدام الشبكات الخاصة في العديد من التطبيقات وخاصة الطارئة من هذه التطبيقات مثلاً الكوارث الطبيعية، والمناورات العسكرية في أراض معادية، والمؤتمرات والمحاضرات واللقاءات (Dube et al., 1996).

٣-١ التمرير في الشبكات الخاصة

ظهرت مع مرور الزمن خوارزميات تمرير موزعة (بروتوكولات تمرير) تهدف إلى تنظيم عملية تمرير البيانات في الشبكات الخاصة، كل من هذه البروتوكولات لها أسلوب خاص في عملها وفيما يلي شرح لبعضها:

أ) بروتوكولات متجه المسافة

تعتمد بروتوكولات متجه المسافة على خوارزمية بلمان فورد الموزعة (Distributed Bellman-Ford) التي يقوم مبدأها على أن يبث كل حاسوب جوال جدول التمرير الخاص به في الشبكة بشكل دوري (Malkin, 1994). وتقوم الحواسيب بمراقبة عملية البث وتعديل جداول التمرير الخاصة بها باستخدام الجداول المبنوثة، وذلك بحفظ القفزات القادمة التي تمتلك أقصر الطرق للوصول للحواسيب الجوال. وتحتاج الخوارزمية السابقة ذاكرة صغيرة لكنها بالمقابل بطيئة نسبياً (Bertsekas and Gallager, 1992).

ب) بروتوكولات حالة الوصلة

يحتفظ كل حاسوب في البروتوكولات المبنية على حالة الوصلة على الطريق التي تمتلك أقل تكلفة إلى جميع الأجهزة الجواله في الشبكة وذلك باستخدام خوارزمية ديكسترا (Dijkstra) (Basagni et al., 2004). تثبت التعديلات الحديثة فقط في الشبكة حال حدوثها وذلك للإبقاء على رؤية متقاربة لكل الحواسيب. إن توحيد رؤية حواسيب الشبكة يتطلب ذاكرة كبيرة وحمل زائد بسبب الاتصال.

تعتمد الطريقتان السابقتان على تبادل المعلومات التفصيلية بين حواسيب الشبكة، وهذا غير فعال في الشبكات الخاصة بسبب الدرجة العالية لتغير بنية الروابط بين الحواسيب الجواله (Dube et al., 1996).

ج) البروتوكولات الموجهة بالجدول

لفترة معينة افترضت طرق التمرير في الشبكات الخاصة أن معدل التغير في الشبكات الخاصة ليس عالياً كفاية للقيام بعملية المسح الشامل (Flooding)، وليس منخفضاً كفاية لاستخدام خوارزميات التمرير التقليدية (Dube et al., 1996). وقد نتج عن ذلك نوع جديد من البروتوكولات هي البروتوكولات الموجهة بالجدول (Table Driven) التي تعد تطويراً على طريقة متجه المسافة. لقد استفادت هذه البروتوكولات من طريقة حالة الوصلة بأنه عوضاً عن إرسال جدول التمرير الخاص بها كاملاً دائماً فإنها تقوم ببث التغيرات الحديثة على جدول التمرير. ويعد بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة (Distance Vector Destination Sequenced- DSDV) أول بروتوكول ممثل لبروتوكولات الموجهة بالجدول، وقام على تعديل خوارزمية بلمان فورد الموزعة من أجل استخدامها في الشبكات

كثيرة الحركة، وأخر الإعلان عن الطرق غير المستقرة وذلك لتقليل التغيرات في جداول التمرير، وعالج مشكلة الدوران التي تعني انتقال حزم البيانات عبر دائرة مغلقة من الحواسيب الجواله مما يمنع وصولها إلى وجهتها النهائية وتم حل هذه المشكلة باستخدام رقم متسلسل لكل حزمة بيانات تصدر من جهاز حاسوب مما يسمح للحاسوب مستلم حزمة البيانات من التأكد من وصولها إليه مسبقاً أم لا (Perkins and Bhagwat, 1994).

د) بروتوكولات عند الطلب

يقوم هذا النوع على تحديد الطريق عند الطلب. حيث يقوم المصدر بالبحث عن الهدف فقط إذا كان المصدر يمتلك بيانات يريد إرسالها إلى وجهتها. يعد هذا النوع من البروتوكولات ملائماً للشبكات الخاصة، حيث أنه لا توجد حاجة للإعلانات أو لعمليات التعديل المستمرة على جداول التمرير. ولكن يمكن أن يكون هناك بطء في عملية إيصال الحزم. يتكون هذا النوع من البروتوكولات من جزئين أساسيين: الجزء الأول تحديد الطريق وهو كما ورد سابقاً يتم عند الطلب، والجزء الثاني إصلاح الطريق عند حدوث فشل في إيصال حزم البيانات من حاسوب جوال لآخر ضمن الطريق المختارة لإيصال حزم البيانات. أما حذف الطرق المخزنة بالذاكرة فيتم بعدة حالات، منها أن يثبت أن الطريق قد انقطعت فعلاً أو أن يكون قد انتهى وقت صلاحيتها. ويعد بروتوكولي تمرير المصدر الديناميكي (Dynamic Source Routing - DSR) ومتجه المسافة عند الطلب (Ad-hoc On- Demand Distance Victor Routing- AODV) من أشهر الأمثلة على هذا النوع من البروتوكولات (Johnson et al., 2001) (Perkins and Royer, 2003)، يعتمد هذا النوع على إرسال البيانات باستخدام الطريق الأقصر وذلك نتيجةً لاستخدامه المسح الشامل مما يسبب مشكلة عندما يكون حمل الشبكة كبيراً ويكون عدد العقد كثيرة؛ كأن يكون عدد المصادر المرسله ٤٠ مصدرراً وعدد العقد ١٠٠ عقدة حيث تكون الكلفة الإضافية أكبر من الخارج (Throughput) (Lee, et al.,)

(2006)، وتكون احتمالية تصادم الحزم وتزاحم الحزم على الوسط الناقل واستهلاك بطريات العقد أكبر (Yi et al., 2003) (Naumov et al., 2005). تكمن أهم المشاكل في هذا النوع أنه عند حدوث انقطاع فإن تحديد المسار الجديد يرجع إلى المصدر وذلك قد يكون فقط لتحرك عقدة واحدة من محلها مما يسبب زيادة في التكلفة يمكن تجاوزها بطريقة أو بأخرى مثل استخدام الطريق البديل كما هو في البروتوكول المقترح في هذا البحث (Youn et al., 2006).

هـ) بروتوكولات التمرير الهجينة

تدمج هذه البروتوكولات في آلية عملها خصائص كل من البروتوكولات الموجهة بالجدول وبروتوكولات عند الطلب. ومن الأمثلة عليها بروتوكول توجيه المنطقة (Zone Routing Protocol) (Ramasubramanian et al., 2003).

الفصل الثاني

الدراسات السابقة:-

يتم في هذا الفصل عرض بعض الدراسات السابقة التي حاولت معالجة قضية تراسل البيانات بين الحواسيب الجواله دون بنية تحتية، وهي كما ذكر سابقاً تنقسم إلى ثلاثة أنواع رئيسة هي البروتوكولات الموجهة بالجدول وبروتوكولات عند الطلب والبروتوكولات الهجينة.

بروتوكول التمرير المصدري الديناميكي:-

يعد هذا البرتوكول من بروتوكولات التمرير عند الطلب ويوجد به آليتين رئيسيتين (Johnson et al., 2001):

آلية تحديد المسار: حيث يقوم الحاسوب الذي يريد إرسال حزم البيانات إلى حاسوب هدف بإرسال حزمة تحكم بهدف اكتشاف طريق إلى حاسوب هدف، وذلك عندما لا يمتلك الحاسوب الذي يريد الإرسال طريقاً إلى الحاسوب الهدف في ذاكرته الوسيطة (Cache). وتكون حزمة التحكم من نوع طلب مسار (Route Request) وتبث إلى الحواسيب الجارة. تحتوي حزمة التحكم هذه عنوان الحاسوب المرسل وعنوان الحاسوب الهدف وتقوم الحواسيب التي تستقبل طلب طريق بإحدى العمليات الآتية:-

(١) إعادة تمرير حزمة التحكم إلى الحواسيب الجارة بعد أن يضيف الحاسوب عنوانه إلى قائمة العناوين الموجودة في حزمة التحكم، وذلك عندما لا يكون الحاسوب مستلم الحزمة هو الحاسوب الهدف أو عندما لا يمتلك طريقاً إلى الحاسوب الهدف.

(٢) حذف حزمة البيانات إذا كانت قد استلمت مسبقاً.

٣) إرسال حزمة تحكم من نوع إجابة طريق (Route Replay) وذلك عندما يكون الحاسوب المستقبل هو الحاسوب الهدف، أو عندما يحتوي طريقاً إلى الحاسوب الهدف. وتحتوي حزمة الإجابة جميع عناوين الحواسيب التي يجب أن تسلكها حزم البيانات للذهاب من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف.

آلية إصلاح المسار: تحدث عندما يحصل انقطاع في الطريق المختار لإيصال حزم البيانات أو عند عدم وصول حزمة تحكم من نوع إشعار تسليم (Acknowledgment) في الفترة الزمنية المحددة لوصولها. يقوم الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع بإرسال حزمة خطأ باتجاه الحاسوب المصدر يضمن بها الحاسوبين الذين حصل بينهما الانقطاع. وعند وصول حزمة خطأ إلى الحاسوب المصدر يقوم بحذف الانقطاع من ذاكرته الوسطية ثم يقوم بالبحث عن مسار آخر في ذاكرته الوسطية إلى الحاسوب الهدف. أما إذا لم يجد الحاسوب المصدر طريقاً آخر إلى الحاسوب الهدف عندها يقوم بعملية تحديد مسار للبحث عن مسار يوصل حزم البيانات منه إلى الحاسوب الهدف.

آليات إضافية في إصلاح المسار:

أ- **إنقاذ حزمة البيانات:** يتم ذلك عندما يحصل انقطاع في عملية تمرير حزم البيانات بين حاسوبين جوالين يقعان على طريق تمرير البيانات من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف. يمكن تلخيص هذه الإستراتيجية بالخطوات الآتية:

- ١- يقوم الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع بإرسال رسالة خطأ باتجاه الحاسوب المصدر.
- ٢- يقوم كل حاسوب تمر عليه رسالة الخطأ بحذف الاتصال بين النقطتين اللتين وقع بينهما الانقطاع من الذاكرة الوسطية وكذلك كل ما يعتمد على هذا الاتصال.

٣- يقوم الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع بالبحث في الذاكرة الوسطية الخاصة به عن طريق آخر إلى الحاسوب الهدف. وإذا وجد الحاسوب طريقاً جديدة إلى الحاسوب الهدف فإنه يقوم باستخدامها لإرسال حزم البيانات إلى الحاسوب الهدف. ويتم تنفيذ ما سبق بعد تغيير الطريق المحمل في حزم البيانات بما يتناسب مع الطريق الجديدة، وذلك بوضع الحواسيب القادمة (Suffix) في الطريق الجديدة عوضاً عن الحواسيب القادمة في الطريق القديمة. أما الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع فيقوم بتضمين الحزم المنقذة علامة تدل على ذلك، وذلك لتجنب تكرار البيانات المستلمة من قبل الحاسوب الهدف.

٤- لا يرسل الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع حزم البيانات في طريق يوجد بها تكرار لعنوان حاسوب جوال أو أكثر، وذلك تجنباً لمشكلة الدوران.

ب- **تقصير طريق التمرير آلياً:** تستخدم هذه الآلية عندما يوجد حاسوب جوال أو أكثر في طريق التمرير ليس ذا أهمية في عملية تمرير حزم البيانات، حيث يؤدي تجنبهم إلى تقليل عدد القفزات من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف.

تم هذه العملية عندما يستطيع جهاز جوال ضمن الطريق الواصلة بين الحاسوب المرسل والحاسوب الهدف من سماع (التقاط) عملية بث لحزم بيانات بين حاسوبين ينتميان لنفس الطريق حيث يقع هذين الحاسوبين قبله في سلسلة التمرير من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف. عند ذلك يقوم هذا الحاسوب بإرسال رسالة إجابة طريق مجانية إلى الحاسوب المرسل. تتضمن هذه الرسالة الطريق الجديدة، ويستثنى من هذه الطريق الحواسيب الجوال التي يمكن الاستغناء عنها من دون أن يؤثر ذلك في عملية تمرير البيانات بين الحاسوبين المرسل والهدف.

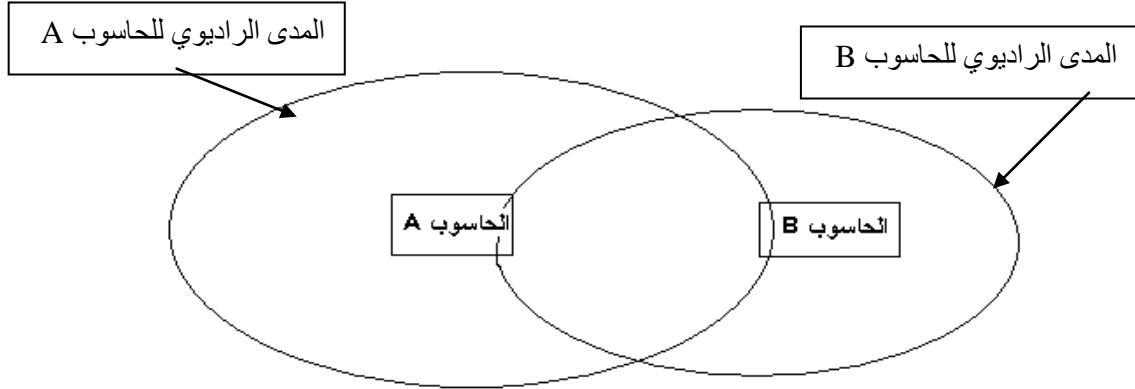
ج- **زيادة نشر رسائل خطأ الطريق:** يتم ذلك عندما يستلم الحاسوب المرسل رسالة خطأ. وفي هذه الآلية يقوم الحاسوب المرسل بعد استلام رسالة الخطأ بإعادة بثها إلى جيرانه، حيث أنه

يقوم بتضمين رسالة الخطأ بداخل رسالة طلب طريق الجديدة. وعندما تستلم الحواسيب الجارة الرسالة تقوم بحذف الطريق التي حدث عندها الانقطاع، ولا تقوم الحواسيب الجارة بإرسال حزمة طريق إجابة بناءً على الطريق التي حدث عندها الانقطاع.

د- استخدام ذاكرة وسطية للمعلومات السلبية: يجدر الإشارة أن هذه الآلية عبارة عن فكرة ولكنها لم تكن ضمن محاكاة بروتوكول التمرير المصدرى الديناميكي (Johnson et al., 2001).

تقوم هذه الآلية على أن الانقطاعات تخزن في ذاكرة وسطية خاصة بالمعلومات السلبية لفترة معينة، ويتم استثناء أي طريق إجابة على الروابط المقطوعة المخزنة في هذه الذاكرة خلال تلك الفترة.

تحتوي الذاكرة الوسطية الخاصة بالمعلومات السلبية أيضاً على الروابط غير المستقرة والتي تكون بين الحواسيب التي تقع على أطراف مدى الاتصال الممكن لكل منها، حيث توصف عملية اتصال هذه الحواسيب بالتذبذب وعدم الاستقرار أنظر الشكل (١).



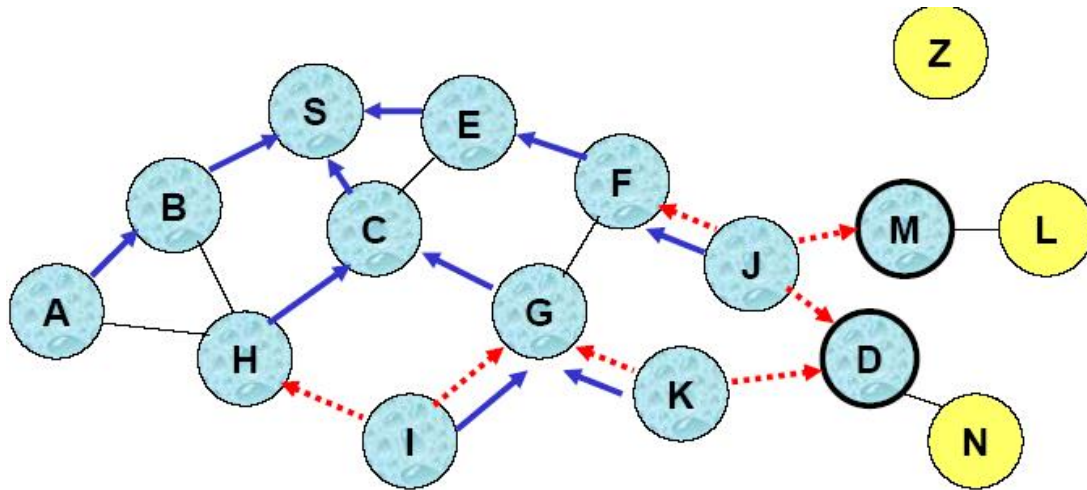
الشكل (١) يمثل وقوع الحواسيب الجواله في أقصى مداً ممكن للاتصال فيما بينها.

بروتوكول متجه المسافة عند الطلب:-

هو من بروتوكولات عند الطلب أيضاً ويتكون من آليتين رئيسيتين (Perkins and Royer, 2003):

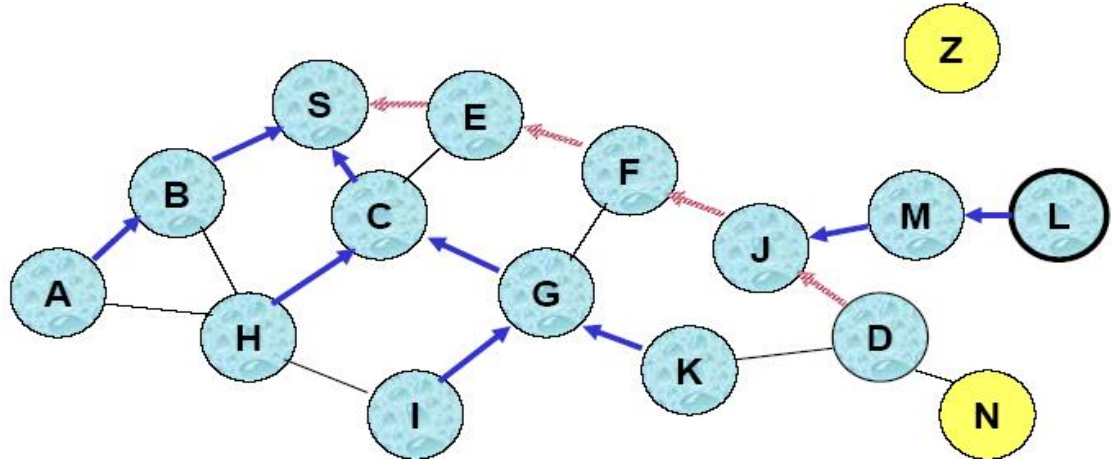
آلية اكتشاف المسار: في هذه الآلية يقوم الحاسوب الذي يريد الإرسال بإنشاء حزمة طلب مسار مشابهة لحزمة طلب المسار في بروتوكول التمرير الديناميكي، لكنها تختلف بأنه لا يتم خزن عناوين العقد الوسطية في حزمة طلب المسار المتنتقلة. كما أنها تحتوي خانة جديدة تسمى الرقم المتسلسل والذي يستخدم لتجنب مشكلة الدوران.

يستخدم بروتوكول متجه المسافة عند الطلب أسلوب الاتجاه المعاكس، والذي يتم بموجبه إنشاء مسار معاكس للمسار الذي يسلكه طلب المسار. ويستخدم المسار العكسي لإرسال جواب طلب المسار إلى العقدة الطالبة، وذلك كما هو مبين في الشكل (٢) حيث يمثل اللون الأحمر المتقطع حزم طلب طريق واللون الأزرق الاتجاه المعاكس.

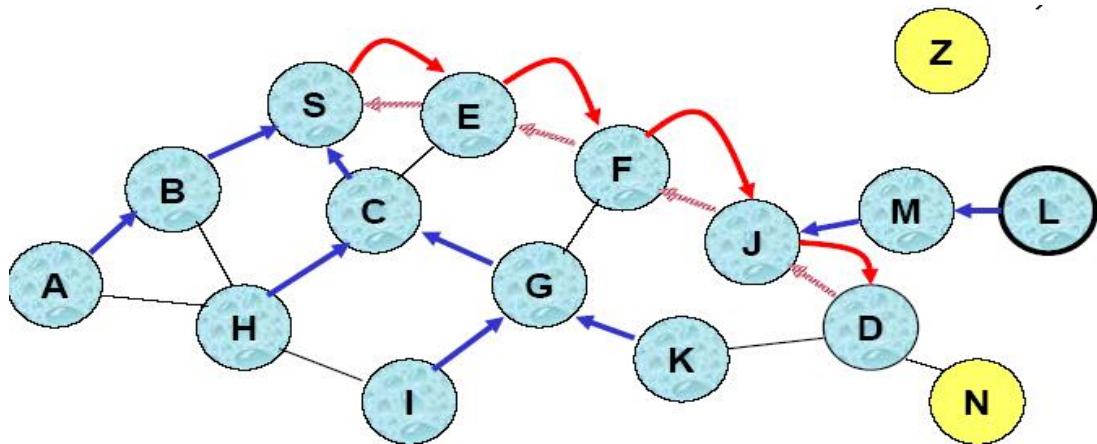


الشكل (٢) يبين آلية الاتجاه المعاكس باللون الأزرق.

عندما يصل طلب التمرير إلى الحاسوب الهدف يقوم بدوره بإرسال حزمة جواب طلب مسار باستخدام الاتجاه المعاكس، ويتم خلال عملية تحديد المسار إعداد طريق التمرير التي سوف تسلكها البيانات من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف، وذلك كما هو مبين في الشكلين (٣) و (٤).



الشكل (٣) يبين الاتجاه المعاكس الذي يرسل عن طريقه اتجاه استجابة باللون الزهري.



الشكل (٤) يبين طريق التمرير من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف باللون الأحمر.

كما يمكن أن يصل طلب المسار إلى حاسوب جوال يمتلك طريقاً إلى الحاسوب الهدف. وفي هذه الحالة يقوم الحاسوب الجوال بإرسال حزمة جواب مسار بشرط أن يكون الرقم المتسلسل للحاسوب الهدف الموجود في الحاسوب الجوال أكبر أو يساوي الرقم المتسلسل الموجود في طلب المسار.

آلية إصلاح المسار: عند حدوث انقطاع بين حاسوبين في طريق التمرير، يقوم الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع بإرسال رسالة خطأ باتجاه الحاسوب المرسل. وكلما مرت رسالة الخطأ على حاسوب جوال يقوم هذا الحاسوب بتعديل جدول التمرير الخاص به. حيث يجعل المسافة بينه وبين الحاسوب الهدف لا نهائية. وعندما تصل رسالة الخطأ إلى الحاسوب المصدر يقوم

باستخدام آلية تحديد المسار من جديد، وذلك بعد تعديل جدول التمرير الخاص به حيث يجعل المسافة بينه وبين الحاسوب الهدف لا نهائية أيضاً.

بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة:-

يعد بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة (Perkins and Bhagwat, 1994) تطويراً على طريقة تمرير متجه المسافة، والتي تقوم فلسفتها على مبدأ قيام الحاسوب الجوال باختيار جار له يتميز عن غيره من الجيران بكون الطريق التي تمر من خلاله لإيصال حزمة البيانات إلى وجهة معينة هي الأقصر في عدد القفزات.

يتميز بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة بمميزات عدة تجعله متقدماً على من سبقه من البروتوكولات التي تهتم بعملية التمرير في الشبكات الخاصة. ومن هذه الميزات:-

١- ملاءمته للشبكات الديناميكية.

٢- التخلص من مشكلة الدوران والتي تعني انتقال حزم البيانات عبر دائرة مغلقة من الحواسيب الجوال مما يحول من وصولها إلى وجهتها النهائية.

يتكون بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة من شقين أساسيين: الشق الأول هو حزم المعلومات التي تحمل معلومات عن الطرق التي يمكن سلوكها للوصول إلى الجهاز الهدف. أما الشق الثاني فهو جداول التمرير التي تكون محفوظة في كل جهاز من أجهزة الشبكة.

وتقسم حزم المعلومات التي يتم تبادلها بين الأجهزة من حين لآخر إلى نوعين:-

النوع الأول:- وهو الذي يقوم بحمل جميع المعلومات المحفوظة في جدول التمرير، والتي تساعد بدورها في عملية التمرير. ويستخدم هذا النوع عادة في حالة إضافة جهاز جديد للشبكة، ونادراً ما يستخدم في الشبكات شبه الثابتة.

النوع الثاني:- وهو الذي يقوم فقط بنقل التغيرات البسيطة على جداول التمرير، وهو أكثر ملاءمة للشبكات شبه الثابتة.

ومن أبرز التعديلات التي تتم في بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة مقارنة بطريقة متجه

المسافة هي استبدال جدول التمرير الواحد بجدولين اثنين هما:-

١- جدول يقوم بعملية إعادة التمرير وفق أحدث التعديلات.

٢- جدول يستخدم للإعلان عن التعديلات الجديدة التي تم التأكد من استقرارها.

إن التعديلات السابقة جعلت بروتوكول متجه المسافة متسلسل الوجهة يتجاوز مشكلة كثرة

التعديل على جداول التمرير، والتي تترافق مع كثرة نشر التعديلات، واللذين بدورهما يؤديان

إلى تدني سعة الوسط الناقل.

الفصل الثالث

البروتوكول المقترح:

يتكون البروتوكول الهجين المقترح الذي يستخدم التمرير المصدري ومتجه المسافة (Hybrid Source Routing and Distance Vector Protocol - HSRDVP) من ثلاث آليات رئيسة هي آلية تحديد المسار وآلية رسالة الخطأ وآلية إصلاح المسار، كما أن هذه الآليات تعتمد على ركيزتين أساسيتين هما الذاكرة الوسطية وجدول التمرير.

٣-١ الذاكرة الوسطية وجدول التمرير:-

يعتمد البروتوكول المقترح على ركيزتين أساسيتين هما جدول التمرير والذاكرة الوسطية للعقد والذين يعتمد عليهما في عمليات تحديد المسار والتمرير، إضافة إلى إصلاح المسار.

٣-١-١ الذاكرة الوسطية:-

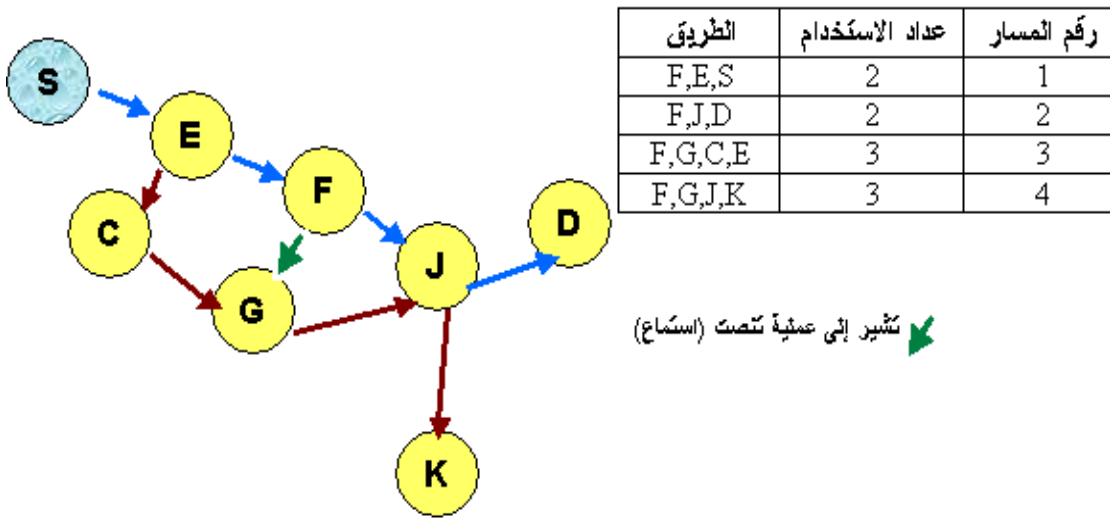
تحتوي الذاكرة الوسطية لكل عقدة من عقد الشبكة طرق التمرير التي تمر عبر ذات العقدة؛ انظر الشكل (٥) حيث نلاحظ أن الطريق [S,E,F,J,D] يمر بالحاسوب F، إضافة إلى الطرق التي استمعت إليها من جاراتها؛ انظر الشكل (٥) حيث نلاحظ أن الطريق [E,C,G,J,K] لا يمر بالحاسوب F ولكنه استمع إليه من الحاسوب G. وللتقليل من حجم هذه الذاكرة الوسطية فإن هذا البروتوكول يقسم الطريق الذي يمر بحاسوب ما إلى قسمين يظهران في الشكل (٥)، وهما:

- قسم قبلي يحتوي سلسلة الحواسيب التي تقع على طريق التمرير قبل الحاسوب مالك الذاكرة الوسطية، ويتكون في الطريق الأول من [F,E,S]، والطريق الثاني من [F,G,C,E].

- وقسم بعدي يحتوي سلسلة طريق التمرير التي تقع بعد الحاسوب، ويتكون في الطريق الأول من [F,J,D]، والطريق الثاني من [F,G,J,K].

وتتكون الذاكرة الوسطية من:

١. رقم المسار الذي يعد رابط بين الذاكرة الوسطية وجدول التمرير.
٢. عداد الاستخدام الذي يبين عدد المرات التي يستخدم فيها هذا المسار في جدول التمرير، ويستفاد من هذا العداد في حذف المسار من الذاكرة الوسطية إذا لم يعد له أي استخدام في جدول التمرير.
٣. الطريق (المسار).



الشكل (٥) بنية الذاكرة الوسطية وكيفية تخزين المسارات بها

٣-١-٢ جدول التمرير:-

يتضمن جدول التمرير الخانات التالية (أنظر الشكل (٦)):

١. خانة الحاسوب الهدف: و تحوي أسماء جميع الحواسيب التي يمكن الوصول إليها.
٢. خانة القفزة القادمة: وتحتوي اسم الحاسوب التالي في مسار البيانات نحو الهدف.
٣. خانة عدد القفزات: وتحتوي عدد الأجهزة التي سوف تمر عبرها الرسالة للوصول إلى الحاسوب الهدف.

٤. خانة رقم الطريق في الذاكرة الوسطية: وهو يساعد في حالة إجابة طريق من عقدة وسطية وذلك باستدعاء الطريق مباشرة من الذاكرة الوسطية باستخدامه.

الحاسوب	القفزة القادمة	عدد القفزات	رقم الطريق في الذاكرة الوسطية

الشكل (٦) بنية جدول التمرير

والهدف الأساسي من هذا الجدول هو خدمة عملية التمرير من المرسل (S) (Sender) إلى الحاسوب الهدف (D) (Destination) وذلك دون الحاجة لتحميل عناوين جميع الحواسيب التي سوف تمر عبرها حزم البيانات من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف.

يتم تحديث المعلومات الموجودة في جدول التمرير بناءً على المعلومات الموجودة في الذاكرة الوسطية، حيث أنه يشترط أن يكون لكل عنصر في جدول التمرير رقم مسار خاص به في الذاكرة الوسطية. أنظر الشكل (٧) الذي يوضح أن الصفين الأول والرابع في جدول التمرير يعتمدان على الصف الأول (العنوان الأول) في الذاكرة الوسطية.

رقم المسار	عدد الاستخدام	الطريق
1	2	F, J, D
2	2	F, E, S
3	3	F, G, J, K
4	3	F, G, C, E

الشكل (٧-أ) يمثل الذاكرة الوسيطة للحاسوب F

الأولوية	رقم الطريق في الذاكرة الوسيطة	عدد القفزات	القفزة القادمة	الحاسوب الهدف
1	1	1	J	J
2	3	2	G	J
-	-	-	-	J
1	1	2	J	D
-	-	-	-	D
-	-	-	-	D
1	2	1	E	E
2	4	3	G	E
-	-	-	-	E
1	2	2	E	S
-	-	-	-	S
-	-	-	-	S
1	3	1	G	G
-	-	-	-	G
-	-	-	-	G
1	3	3	G	K
-	-	-	-	K
-	-	-	-	K
1	4	2	G	C
-	-	-	-	C
-	-	-	-	C

(٧-ب) شكل يمثل جدول التمرير للحاسوب F.

الشكل (٧) يبين الذاكرة الوسيطة و جدول التمرير في الحاسوب F الموجود في الشكل (٥).

يتميز جدول التمرير الذي نتحدث عنه باحتوائه أكثر من خانة (قفزة قادمة للوصول إلى حاسوب هدف)، وذلك لزيادة احتمالية الوصول إلى الهدف مما يجعله مختلفاً بعض الشيء عن جداول التمرير التقليدية والتي تمتلك خانة قفزة واحدة فقط لأي حاسوب هدف (Mosko et al.,

.(2006).

وبناءً على ما سبق من الممكن أن يكون هناك أكثر من طريق لحاسوب هدف، ويتم ترتيب هذه الطرق حسب طول الطريق (عدد القفزات)، وحادثة الطريق على التوالي.

٣-١-٣ العلاقة بين الذاكرة الوسطية وجدول التمرير:-

تبنى العلاقة بين الذاكرة الوسطية وجدول التمرير على القواعد التالية:-

(١) كل طريق في الذاكرة الوسطية **يخدم على الأقل خياراً واحداً** أو أكثر من خيارات القفزة القادمة في جدول التمرير.

والمستفاد من هذه القاعدة أن عدد الطرق في الذاكرة الوسطية يكون مقيداً بعدد العناصر (الصفوف الأفقية) في جدول التمرير، وبعده لا يتجاوز عدد العناصر في جدول التمرير في أسوأ الأحوال.

فعلى سبيل المثال: لو كان عدد العناصر (الصفوف الأفقية) في جدول التمرير ١٥٠ عنصراً فهذا يعني أن عدد الطرق في الذاكرة الوسطية لن يتجاوز في أقصى حالاته ١٥٠ طريقاً.

(٢) يستفاد من الذاكرة الوسطية إمكانية إرجاع الطريق كاملاً من الحاسوب المرسل إلى الحاسوب الهدف من قبل أي من الحواسيب التي تنتمي إلى طريق التمرير دون الحاجة لوصول رسالة طلب الطريق إلى الحاسوب الهدف، كما أن ذلك قد يزود الحواسيب التي ضمن طريق الإجابة بمعلومات إضافية عن بعض حواسيب الشبكة والطريق إليها.

٣-٢ آلية تحديد المسار:

عندما يحاول حاسوب جوال ولنرمز له بـ S إرسال حزم من البيانات إلى حاسوب هدف ولنرمز له بـ D، فإنه يتطلب لإرسال هذه الحزم من البيانات طريقاً لتمريرها إلى الحاسوب D.

يقوم الحاسوب S بدايةً بالبحث في جدول تمريره الخاص عن طريق يسلكه إلى الحاسوب D فإذا لم يجد طريقاً في جدول تمريره إلى D فإنه يقوم بتنفيذ آلية تحديد المسار إلى الحاسوب D وهي آلية تكون نتيجتها تحديد طريق تمرير حزم البيانات المكون من مجموعة من حواسيب جوال

تساعد على عملية توصيل حزم البيانات من الحاسوب S إلى الحاسوب D، حيث تنتقل حزمة البيانات من حاسوب جوال إلى آخر بشكل متسلسل إلى أن تصل الحاسوب D. وتتم آلية تحديد المسار حسب الخطوات التالية:

(١) يقوم الحاسوب S بإرسال رسالة طلب طريق (Route Request) باستخدام الوسط

الناقل المشترك إلى جيرانه وتحتوي هذه الرسالة:

- عنوان الحاسوب المرسل S.
- عنوان الحاسوب الهدف D.
- الرقم المتسلسل لرسالة الطلب.
- أقصى عدد من القفزات التي يمكن أن تسلكها رسالة الطلب وهي في هذا البحث تساوي تسع قفزات وقد تم اختيار هذا العدد بناءً على المساحة التي تمت بها المحاكاة وهي 1500m x 300m، حيث أن عدد القفزات في هذه الحالة لا يتجاوز التسع قفزات حيث أن المدى الراديوي هنا يساوي ٢٥٠م.

(٢) بعد استلام الحواسيب المجاورة لمصدر رسالة الطلب لأول مرة تكون خيارات الحاسوب

مستلم الرسالة:-

أ- أن يكون الحاسوب الهدف D وعند ذلك يقوم بإرجاع رسالة إجابة طريق يوجد بها:

- عنوانه.
- عنوان المرسل S.
- عدد القفزات بينهما.
- أقصى عدد من القفزات التي يمكن أن تسلكها رسالة إجابة طريق.
- قائمة المصدر.

وذلك كما هو مبين في الشكلين (٨) و (٩).

عنوان المرسل
عنوان المستقبل
حدود الثقفرات
عداد الثقفرات
قائمة المصدر

رسالة إجابة طريق

(٨-ب)

عنوان المرسل
عنوان المستقبل
الرقم المتسلسل
حدود الثقفرات
قائمة المصدر

رسالة طلب مسار

(٨-أ)

الشكل (٨): يبين بنية كل من رسالة طلب المسار و رسالة إجابة طريق.

D
S
1
1
S,D

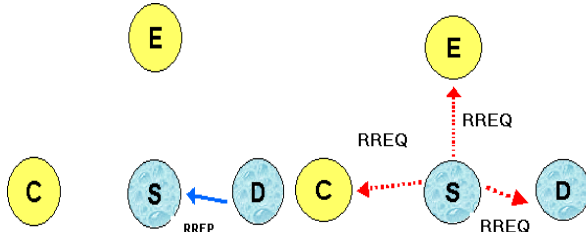
رسالة إجابة طريق

(٩-د)

S
D
0009
9
S

رسالة طلب مسار

(٩-ج)



*RREP= Route Replay

(٩-ب)

*RREQ= Route Request

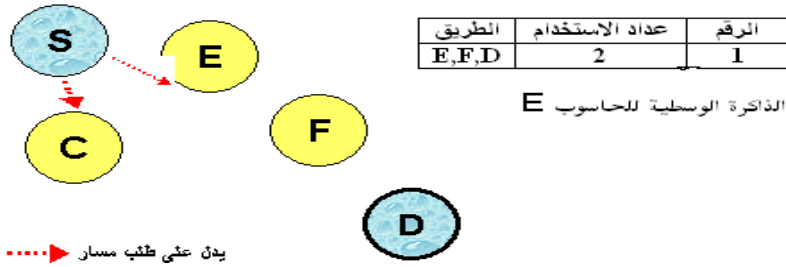
(٩-أ)

الشكل (٩) مثال يبين رسالتي طلب مسار وإجابة طريق عندما يكون المصدر والهدف متجاورين.

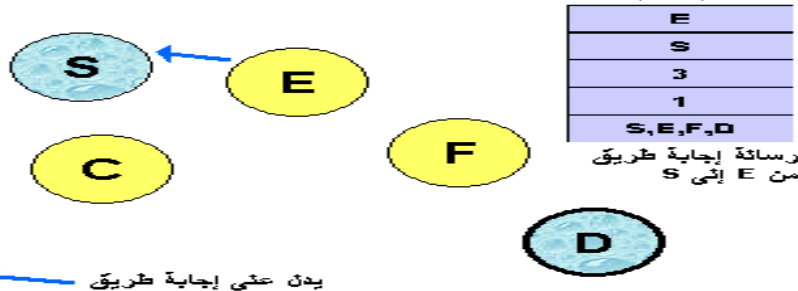
ب- أن يكون الحاسوب الجار يمتلك طريقاً إلى الحاسوب الهدف D في هذه الحالة

يرجع أيضاً رسالة إجابة طريق تحتوي على الطريق من الحاسوب المرسل S إلى

الحاسوب الهدف D أنظر الشكل (١٠).



الشكل (١٠-أ) يبين رسالة طلب مسار من الحاسوب S يطلب بها مسار إلى D.



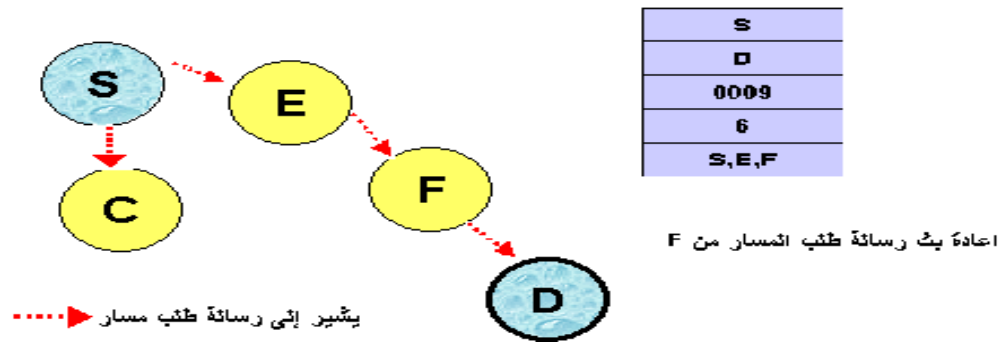
(١٠-ب) يبين رسالة إجابة طريق من الحاسوب E إلى S يبين بها المسار إلى D.

الشكل (١٠) مثال يبين الحالة (ب) التي يكون بها حاسوب مجاور للحاسوب المصدر يمتلك طريقاً إلى الحاسوب الهدف.

ج- أن يكون الحاسوب الجار لـ S لا يمتلك طريقاً إلى الحاسوب الهدف D ففي هذه الحالة يقوم الحاسوب الجوار بالتالي:

- إضافة عنوانه إلى قائمة عناوين المصدر الموجودة في رسالة (طلب الطريق).
 - ثم يقوم بإعادة بثها إلى الحواسيب المجاورة له والتي تقسم إلى ثلاثة أنواع.
- يجدر الإشارة إلى أن هذه الأنواع تنطبق على أي حاسوب بالشبكة يستلم رسالة (طلب طريق):-

(١) الحواسيب التي ليست الحاسوب الهدف D والتي لا تمتلك طريقاً إليه كما أنها لم تستلم نفس رسالة (طلب طريق) مسبقاً ويتم معرفة ذلك عن طريق الرقم المتسلسل، تقوم هذه الحواسيب بإضافة عنوانها إلى قائمة المصدر ثم تقوم بإعادة بثها إلى الحواسيب المجاورة لها وذلك باستخدام الوسط الناقل المشترك (أنظر الشكل (١١)) والذي يبين قيام الحاسوب F بإعادة بث رسالة طلب طريق بعد إضافة عنوانه إلى قائمة المصدر).

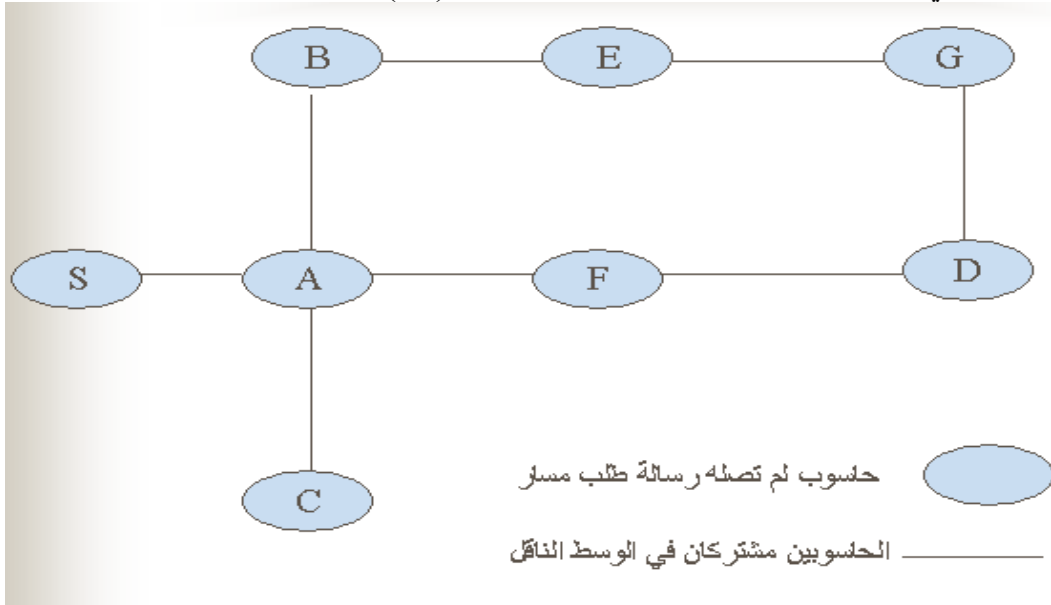


الشكل (١١) مثال على الحواسيب التي لا تملك طريقاً إلى الحاسوب الهدف وليست الحاسوب الهدف.

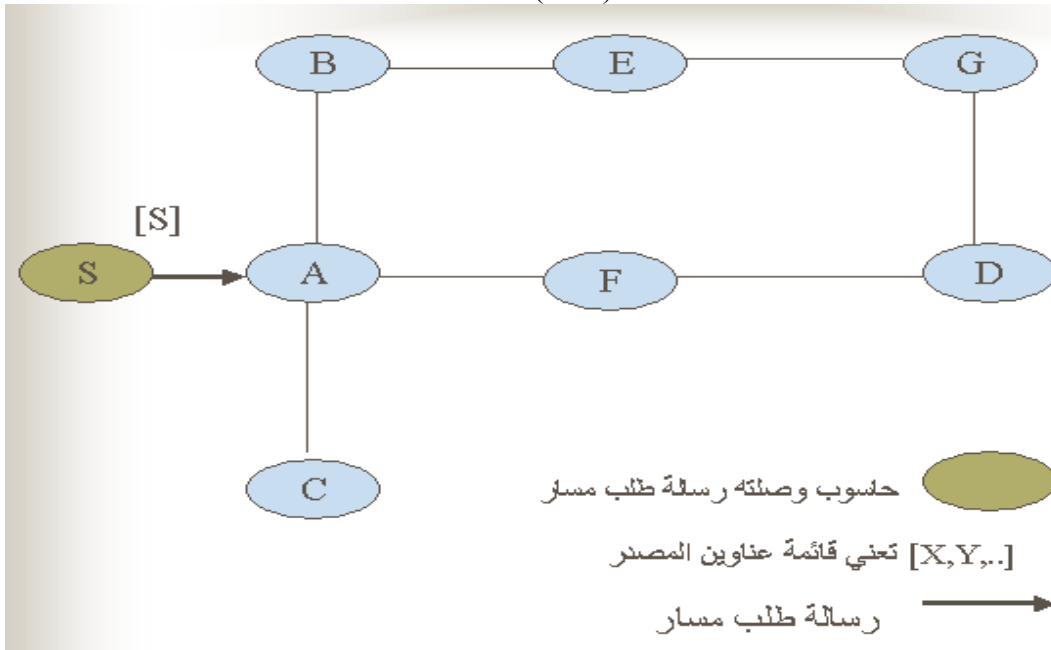
(٢) الحواسيب التي استلمت رسالة (طلب طريق) مسبقاً حيث تقوم هذه الحواسيب بتجاهل طلب الطريق وحذفه.

٣) الحاسوب الهدف D أو الحواسيب التي تمتلك طريقاً إلى الحاسوب الهدف D، وتقوم هذه الحواسيب بإرسال رسالة (إجابة طريق) حيث أنها تقوم بتحميل الطريق كاملاً في هذه الرسالة من الحاسوب المرسل S إلى الحاسوب الهدف D.

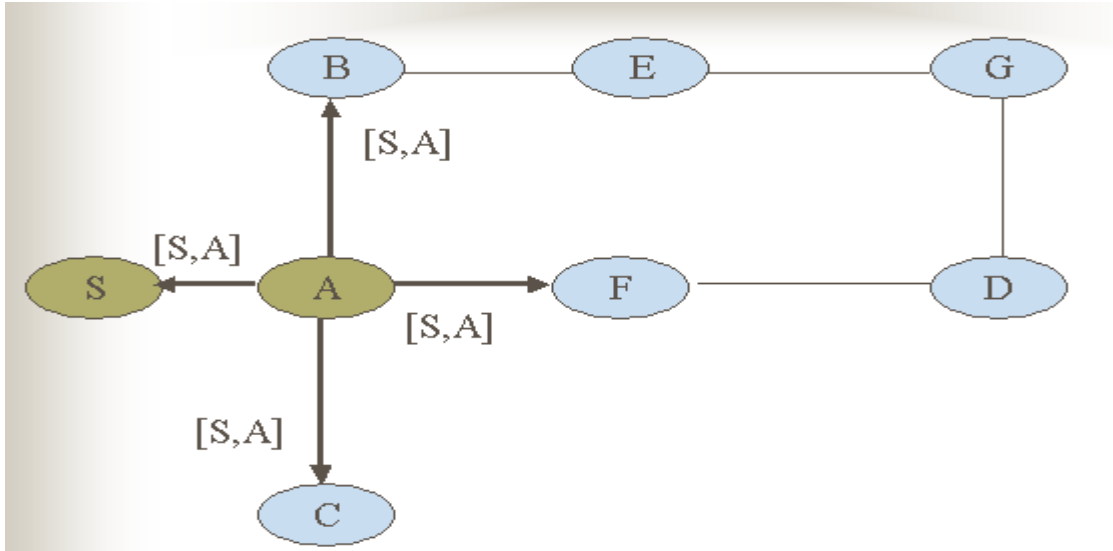
وفيما يلي مثال يبين آلية تحديد المسار أنظر الشكل (١٢):-



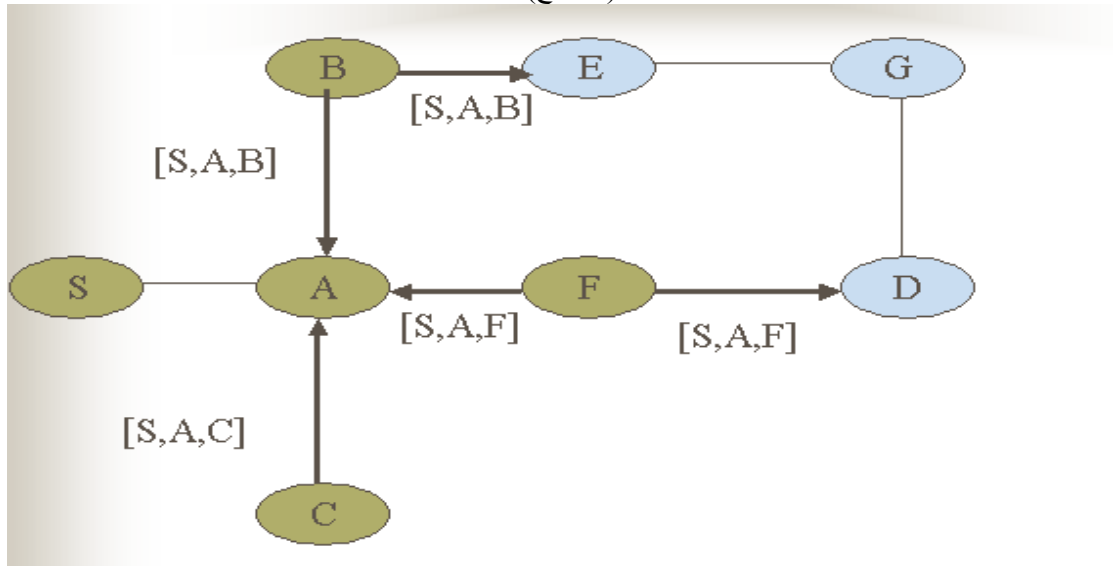
(١٢-أ)



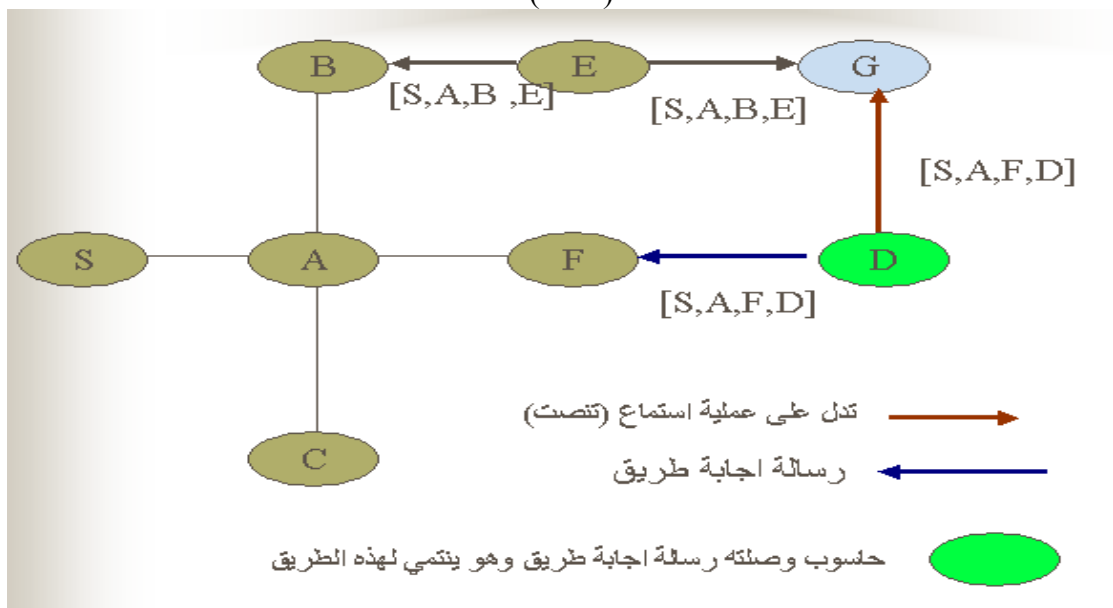
(١٢-ب)



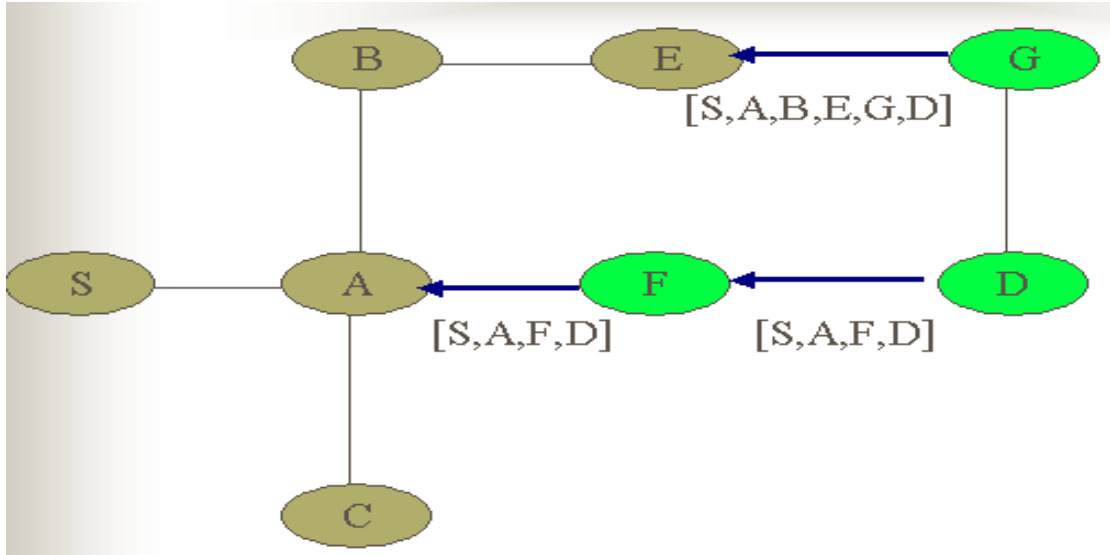
(ج-١٢)



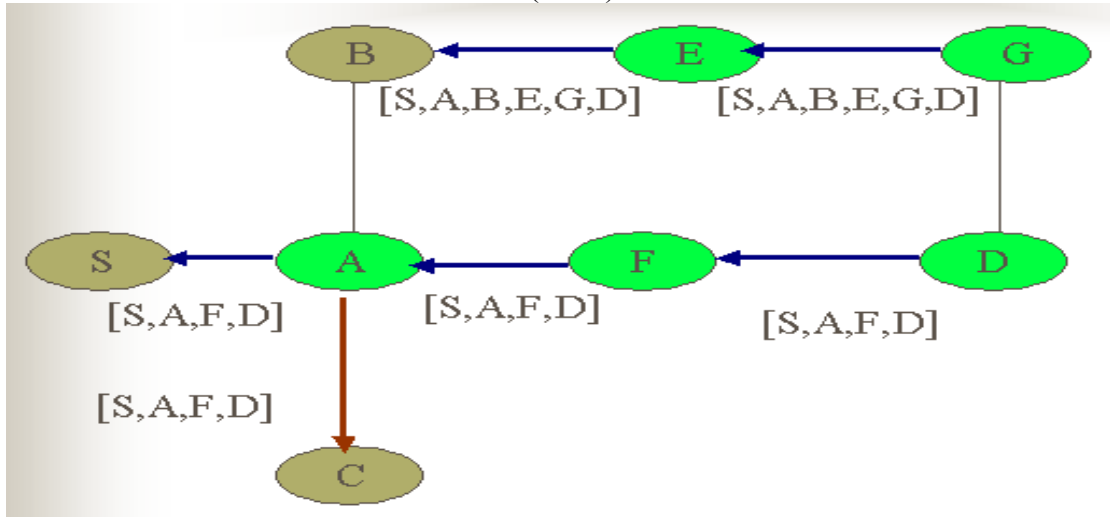
(د-١٢)



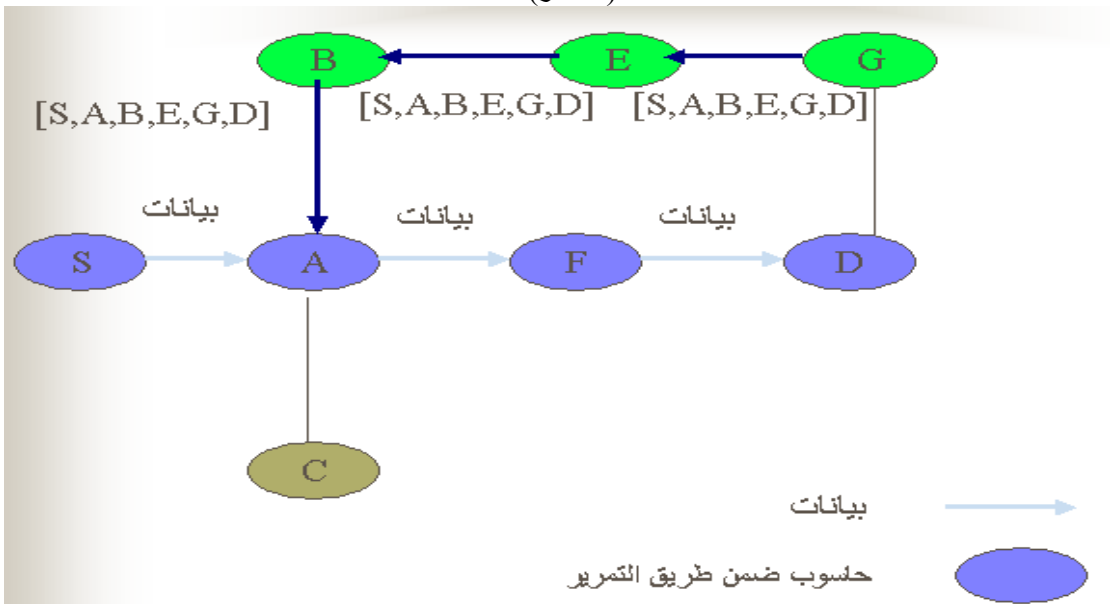
(هـ-١٢)



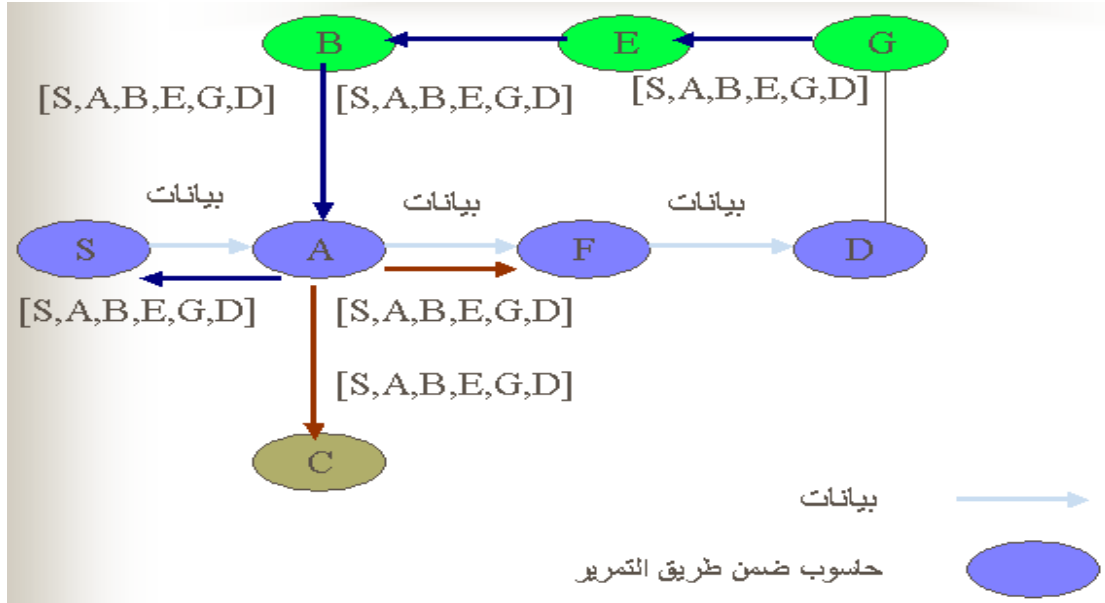
(و-١٢)



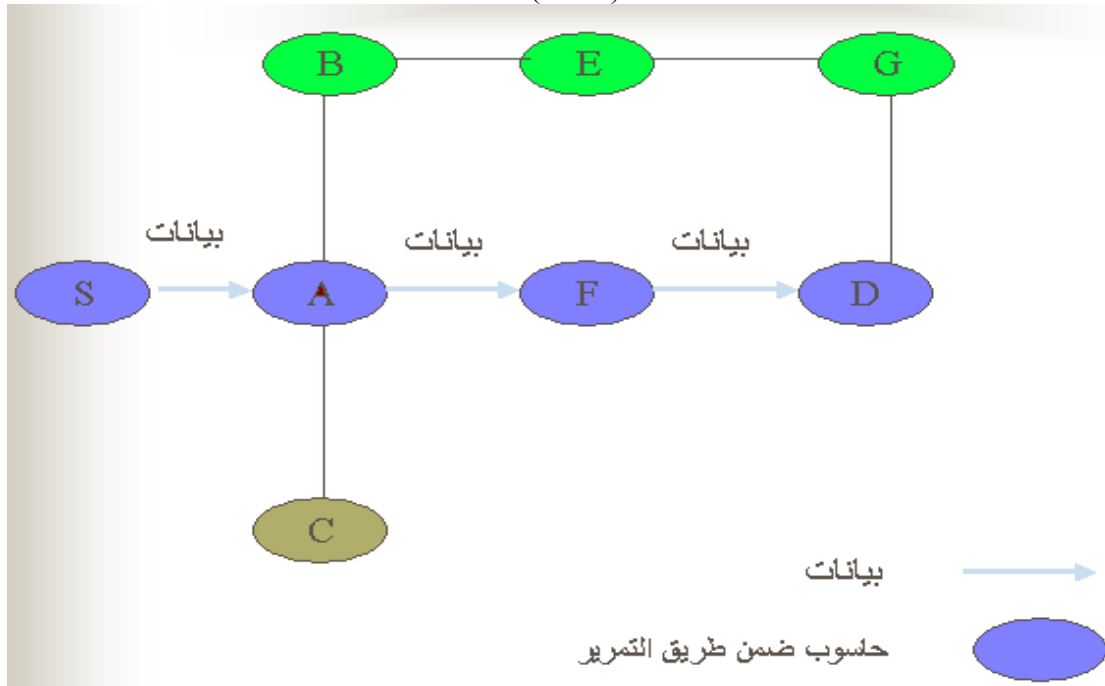
(ز-١٢)



(ح-١٢)



(١٢- ط)



(١٢- ي)

الشكل (١٢) يبين مثال على آلية تحديد المسار.

من الشكل السابق لو فرضنا أن الحاسوب A هو الذي أرجع رسالة (إجابة طريق) فإن

الحواسيب التي تقع بعده (F و D) لن تعلم بباقي الطريق.

بعد عملية تحديد المسار يقوم كل حاسوب ينتمي إلى طريق التمرير والتي مرت عبرهم رسالة

(إجابة طريق) بتحديث جدول التمرير والذاكرة الوسيطة الخاصة به بناءً على (رسالة إجابة

طريق)، وبعد وصول الرسالة إلى الجهاز المرسل S يقوم بالتالي:

- اختيار الطريق الأنسب للهدف.
- بعث حزم البيانات إلى القفزة القادمة دون تضمين حزم البيانات المرسله للطريق كاملة أنظر إلى الشكل (١٣).

عنوان المرسل
عنوان المستقبل
عنوان الهدف
البيانات
الرقم التسلسلي

الشكل (١٣) يمثل حزمة البيانات المرسله.

يفيد تحميل قائمة المصدر في آلية تحديد المسار بأنه يكون خلفية معلومات لدى مجموعة من الحواسيب (حواسيب طريق التمرير ومن حولها) عن إمكانية الوصول إلى حواسيب أخرى وذلك دون الحاجة إلى استخدام آلية تحديد المسار عند ضرورة إرسال بيانات إلى حاسوب هدف ينتمي إلى قائمة المصدر تلك.

٣-٣ آلية رسالة الخطأ:-

يتبنى هذا البروتوكول آلية يتم بها تضمين رسالة الخطأ قائمة بالطرق التي لا يمكن الوصول إليها من الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع، إضافة إلى الحاسوبين اللذين حدث الانقطاع بينهما. أنظر الشكل (١٤).

حاسوب الإلتقاط
الحاسوب غير قابل الوصول
الحاسوب المرسل
الحواسيب التي لا يمكن الوصول إليها
عداد القفزات

الشكل (١٤) يبين بنية رسالة الخطأ.

تجدر الإشارة إلى أن أي حاسوب يستلم رسالة خطأ يقوم بإعادة بثها إلى الحواسيب المجاورة له إذا احتاج إلى تعديل الذاكرة الوسطية أو جدول التمرير الذي يملكه بناءً على رسالة الخطأ، ويضمّن في تلك الرسالة الحواسيب التي لا يستطيع هو الوصول إليها بناءً على الانقطاع الحاصل وليس بناءً على معلومات الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع.

٣-٤ آلية إصلاح المسار:-

تُفعل هذه الآلية عندما يحدث انقطاع في عملية تمرير البيانات بين حاسوبين جوالين ينتميان إلى طريق تمرير البيانات، وتتم هذه الآلية أيضاً في حالة تقصير المسار. ولإصلاح المسار عدة آليات عدة:-

أ- إيجاد الطريق البديل من جدول التمرير:- حيث يقوم الحاسوب الذي حدث عنده الانقطاع بالبحث في جدول التمرير الخاص به عن طريق آخر إلى الحاسوب الهدف.

ب- إذا لم يجد طريقاً بديلاً في جدول تمريره فإنه يرسل رسالة خطأ يضمّنها الحواسيب التي لا يستطيع الوصول إليها ومن بعدها رسالة تحديد مسار.

ج- تقصير الطريق: إذا حدث وتم إضافة طريق قصير إلى حاسوب ما في وقت إرساله البيانات إلى هدف معين فإن هذا الحاسوب يستخدم الطريق الأقصر إلى الحاسوب الهدف.

٣-٥ هدف الدراسة:-

بناءً بروتوكول جديد يهدف إلى تقليل الحمل على الشبكة وزيادة نسبة استلام الحزم مقارنة بالبروتوكولات الأخرى المعروفة، ويتوقع منه إيجاد حلول وسطى يتم بها تحسين نسبة التسليم دون الحاجة إلى زيادة التكلفة.

الفصل الرابع

محاكاة البروتوكول المقترح

تظهر الحاجة إلى محاكاة بروتوكول HSRDVP من أجل تقييم أداءه وصحة عمله في بيئات محاكاة مختلفة للشبكة الخاصة، وذلك من جانبي حركة العقد والبيانات. ويستخدم محاكي الشبكات (Network Simulator ns-2) لامتلاكه الإمكانيات اللازمة لمحاكاة مثل هذه البيئات، حيث أنه يوفر المكونات الضرورية لمحاكاة الشبكات الخاصة (Fall and Varadhan, 2006).

ولتقييم أداء بروتوكول HSRDVP كان لابد من مقارنة أدائه مع أداء بروتوكولات تمرير أخرى، وقد تم اختيار بروتوكولين ينتميان لنفس النوع – عند الطلب – وهما AODV و DSR. والسبب من اختيار هذين البروتوكولين لأن أحدهما يستخدم التمرير المصدري والآخر متجه المسافة، إضافة لنتائجهما الجيدة بالمقارنة مع غيرهما من بروتوكولات التمرير في الشبكات الخاصة.

يقسم هذا الفصل إلى سبعة أقسام، يتحدث الأول عن محاكي الشبكات المستخدم، ويوضح القسم الثاني بيئة المحاكاة المستخدمة، ويبين القسم الثالث مقاييس الأداء المستخدمة في تقييم البروتوكولات الثلاثة، ويقوم القسم الرابع بعرض النتائج المتوصل إليها، ويبين القسم الخامس عناصر الجودة في البروتوكول المقترح، ثم يعرض القسم السادس خلاصة النتائج، وأخيراً يتم التحدث عن الأعمال المستقبلية في القسم السابع.

٤-١ محاكي الشبكات ns-2

يستخدم محاكي ns-2 الشبكات وهو منتج مجاني- لأغراض البحث العلمي يستخدم كثيراً في محاكاة الشبكات السلكية و اللاسلكية، وهو يتضمن المكونات الضرورية لمحاكاة الشبكات الخاصة.

ومن أجل محاكاة دقيقة للشبكات الخاصة فقد تم تطوير محاكي الشبكات ns-2 من قبل جامعة (Carnegie Mellon). وقد شمل هذا التطوير على نموذج لسلوك أداة التحكم بوسيلة الوصول (Medium Access Control - MAC)، والطبقة المادية (physical layer) للمعيار IEEE 802.11 الخاص بالشبكات اللاسلكية المحلية والمتضمن نموذج قناة الإرسال اللاسلكية، كما شمل التطوير تنقل العقد.

ينتج محاكي الشبكات عند تنفيذ المحاكاة ملف تتبع يتضمن كل ما يتعلق بالحزم المرسله خلال المحاكاة، وذلك من لحظة إرسالها من المصدر وحتى وصولها إلى الوجهة النهائية، وتتم معالجة هذا الملف بعد ذلك للحصول على المعلومات المطلوبة.

يمكن الحصول على محاكي ns-2 بالذهاب إلى الموقع التالي: <http://www.isi.edu/nsnam/ns>.

٤-٢ بيئة المحاكاة

تتكون هيكلية الشبكة المستخدمة في المحاكاة من خمسين عقدة لاسلكية، تشكل شبكة خاصة موزعة على فضاء مستطيل أبعاده (1500mx300m). والهدف من اختيار فضاء مستطيل ، هو أن المسارات بين العقد في الفضاء المستطيل تكون أطول من تلك المسارات في حال الفضاء المربع عندما تكون كثافة العقد متساوية.

ويعتمد تقييم بروتوكولات التمرير على محاكاة هذه الهيكلية لزم من محاكاة ٩٠٠ ثانية. ولجعل المقارنة بين البروتوكولات عادلة، كان لا بد من أن تتعرض كل البروتوكولات في كل تنفيذ

للمحاكاة إلى نفس الظروف البيئية، بمعنى توزيع العقد على الفضاء المستطيل وأسلوب حركتها، وإلى نفس حركة البيانات. ولهذا الغرض استخدم ملف سيناريو يصف حركة العقد والبيانات بين العقد في الزمن الذي تحدثان فيه.

استخدم في المحاكاة العديد من ملفات السيناريو، وتختلف هذه الملفات في عدد مصادر البيانات – والذي يساوي عدد الأزواج المتراسلة – حيث يمكن لأي عقدة أن تكون هي نفسها أكثر من مصدر للبيانات، أي أنها تستطيع إرسال حزم البيانات إلى أكثر من عقدة في الشبكة، كما تختلف هذه الملفات في أزمان التوقف، والمقصود بزمن التوقف هو الفترة الزمنية التي تبقى فيها العقدة ثابتة في نفس الموقع دون حركة.

تبقى كل العقد الثابتة خلال المحاكاة مقداراً من الزمن يساوي زمن التوقف المحدد في ملف السيناريو. وبعد انقضاء هذا الزمن، تختار العقدة موقعاً جديداً عشوائياً في الفضاء (1500mx300m). وعند وصول العقدة إلى الموقع الجديد تبدأ زمن توقف جديد، حيث تظل ثابتة في موقعها الجديد إلى أن ينقضي زمن التوقف، عندها تختار العقدة عشوائياً موقعاً آخراً، وهكذا إلى أن ينتهي زمن المحاكاة.

استخدم في ملفات السيناريو مدى راديوي للحواسيب الجواله مقداره ٢٥٠ متراً، و حزم بيانات حجمها ٦٤ بايت، تختلف في عدد مصادر البيانات وأزمنة التوقف إضافة إلى معدلات الإرسال . حيث تتراوح عدد مصادر البيانات من ١٠ إلى ٤٠ مصدراً، وتتراوح أزمنة التوقف من صفر إلى ٩٠٠ ثانية، وتتراوح معدلات الإرسال من ٢ إلى ١٠ حزم بالثانية.

إن المعايير المستخدمة في هذه الدراسة هي نفس المعايير المستخدمة في دراسة (Perkins et al., 2001) إضافة إلى استخدام معدلات إرسال حزم تمرير مختلفة.

يلاحظ مما ورد سابقاً أنه قد تم الفحص في حالات كثيرة ومتنوعة وفي أزمنة توقف متقاربة نسبياً وذلك لضمان تقييم أمثل لهذه البروتوكولات.

٣-٤ مقاييس تقييم الأداء المستخدمة

استخدمت في هذه الدراسة ثلاثة مقاييس لتقييم الأداء هي: نسبة استلام الحزم، ومعدل التأخير بين النهائيين، وعبء التمرير القياسي، وفيما يلي وصف لهذه المقاييس:

نسبة استلام الحزم

نسبة استلام الحزم هي النسبة بين العدد الكلي للحزم المستقبلية في الوجهة النهائية إلى العدد الكلي للحزم المرسل من المصدر. وتوضح هذه النسبة كمية الحزم التي تستطيع الشبكة إيصالها إلى الوجهة النهائية بنجاح من خلال بروتوكول التمرير، وتكمن أهمية هذا المقياس في وصفه لصحة وكمال بروتوكول التمرير (Perkins et al., 2001).

معدل التأخير بين النهائيين

يتضمن معدل التأخير بين النهائيين لكل التأخيرات الممكنة: التأخير الناتج من اكتشاف المسار و تأخير إعادة الإرسال، وأوقات النقل، والبث (Perkins et al., 2001).

عبء التمرير القياسي

وهو عدد حزم التحكم المرسل لكل حزمة بيانات استلمت من الوجهة المطلوبة (Perkins et al., 2001).

٤-٤ نتائج المحاكاة

لعرض أكثر سلاسة للنتائج فقد تم عرض النتائج حسب عدد المصادر في أي مقياس من المقاييس

المأخوذة، وقد تم اعتبار نسبة التحسن كمقياس للمقارنة بالنتائج كما هو في المعادلة التالية:

نسبة التحسين = (نتيجة HSRDVP - نتيجة البروتوكول الآخر) ÷ (نتيجة البروتوكول الآخر)

و كانت النتائج كالتالي:-

١) نسبة استلام الحزم:

أ- عدد المصادر المرسله عشرة مصادر.

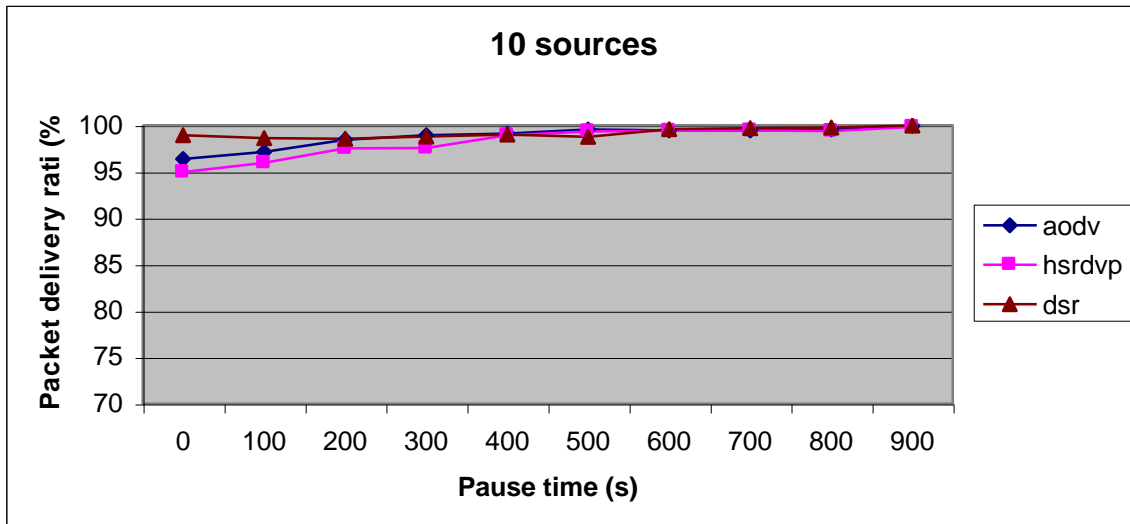
عند مقارنة نتائج بروتوكول HSRDVP مع البروتوكولين الآخرين نجد أنه لا فروق تذكر في

الحالات التي تكون بها معدلات الإرسال (٦,٤,٢) حزمة بالثانية، كما أنه لوحظ وجود تحسين

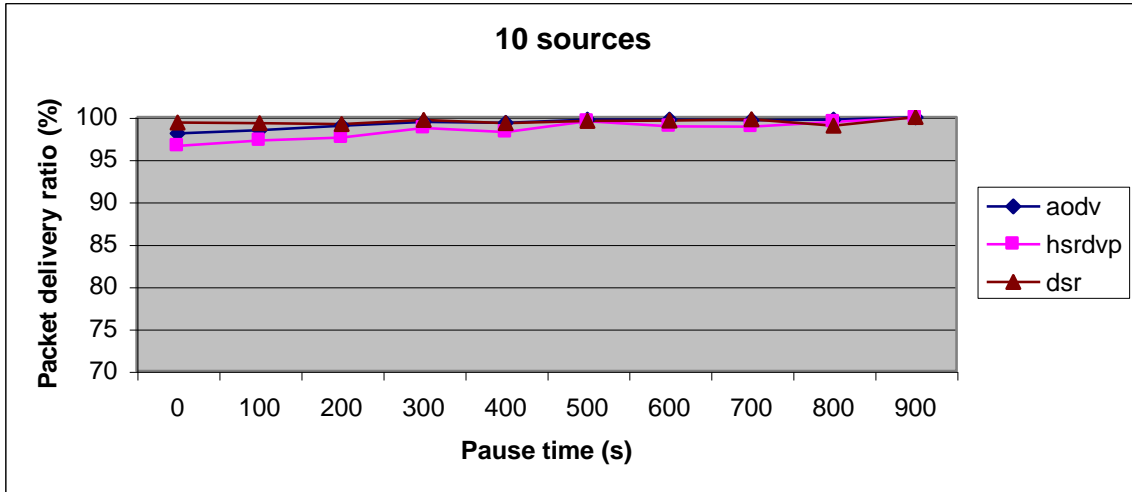
بسيط بالمقارنة مع بروتوكول AODV يصل إلى ٤% في الحالتين (٨ و ١٠) حزم بالثانية

وتحسين مقابل DSR في الحالتين (٨ و ١٠) حزم بالثانية كانت نتائجها على التوالي من ١% إلى

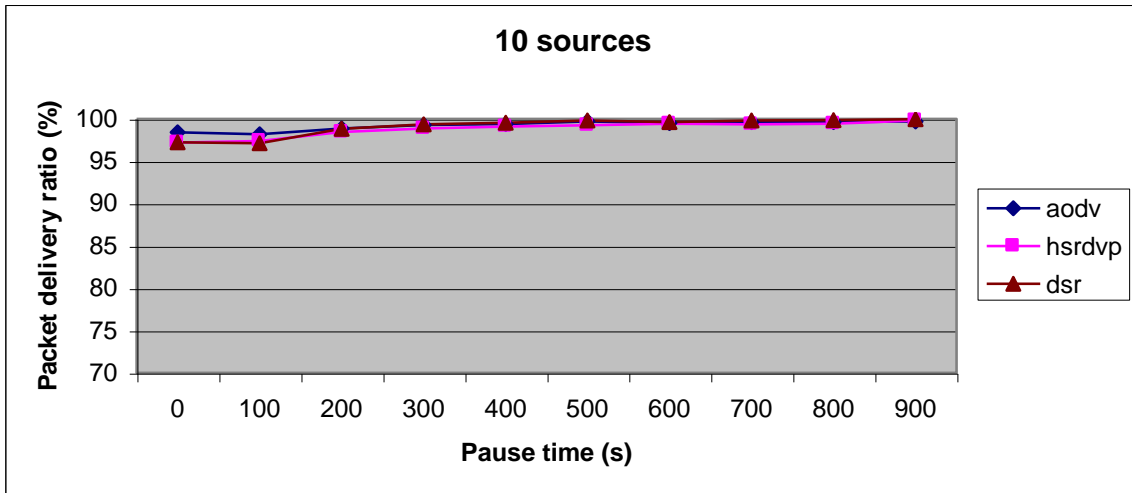
١١% ومن ٥% إلى ١٥% كما هو في الشكل (١٥).



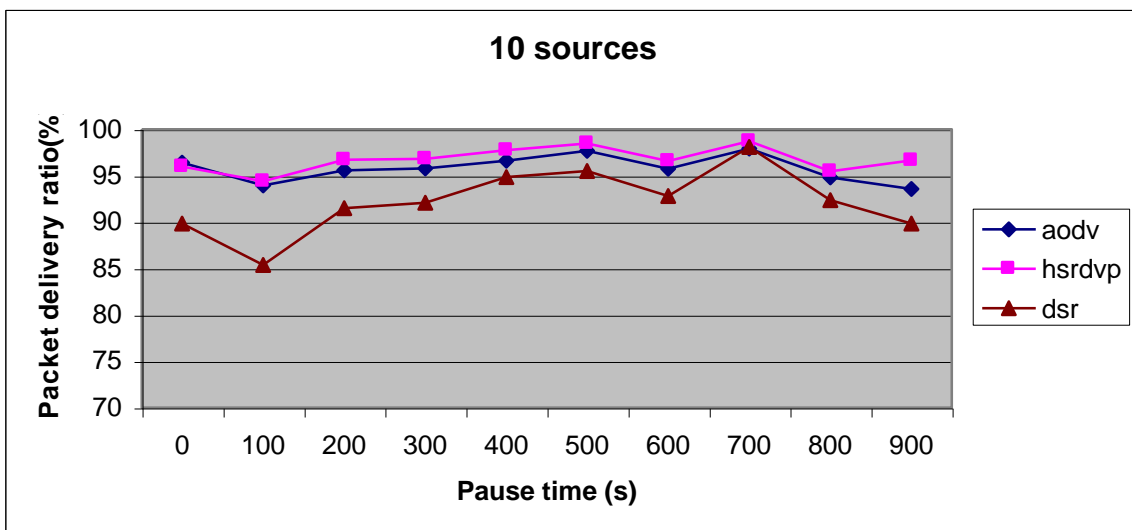
شكل (١٥- أ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات حزميتين بالثانية.



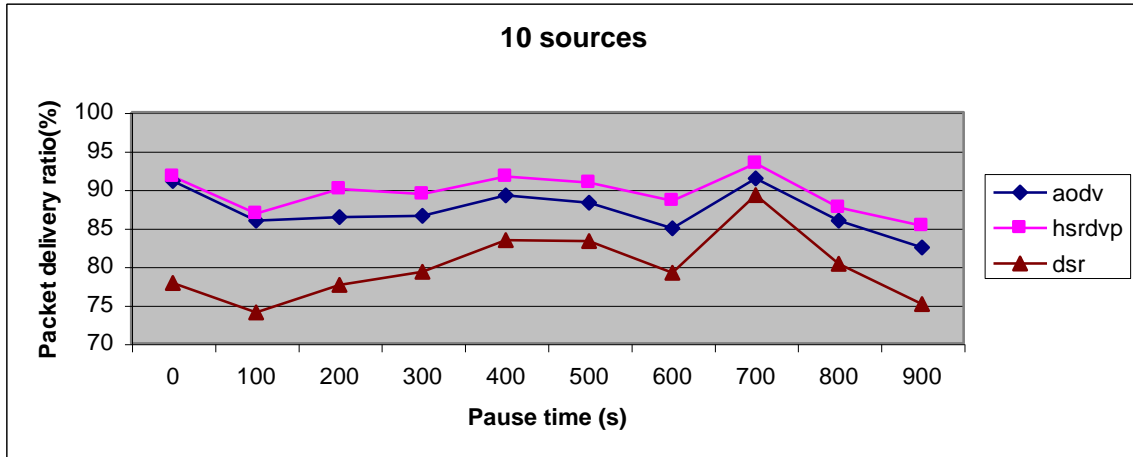
شكل (١٥- ب) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات أربع حزم بالثانية.



شكل (١٥- ج) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات ست حزم بالثانية.



شكل (١٥- د) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات ثمان حزم بالثانية.



شكل (١٥- هـ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات عشر حزم بالثانية.

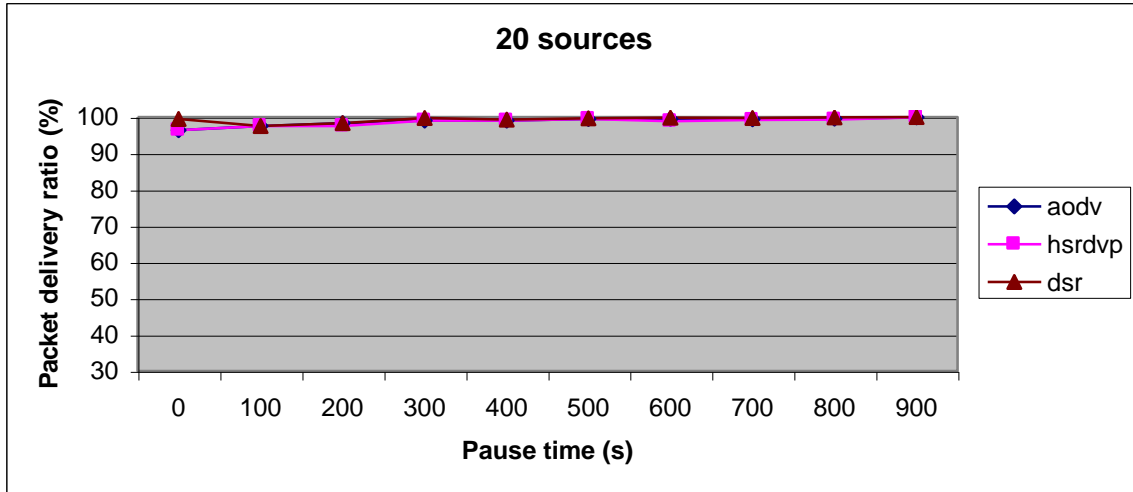
شكل (١٥) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة و معدل حزم البيانات (١٠,٨,٦,٤,٢) حزم بالثانية.

ب- عدد المصادر المرسله عشرون مصدرأ:

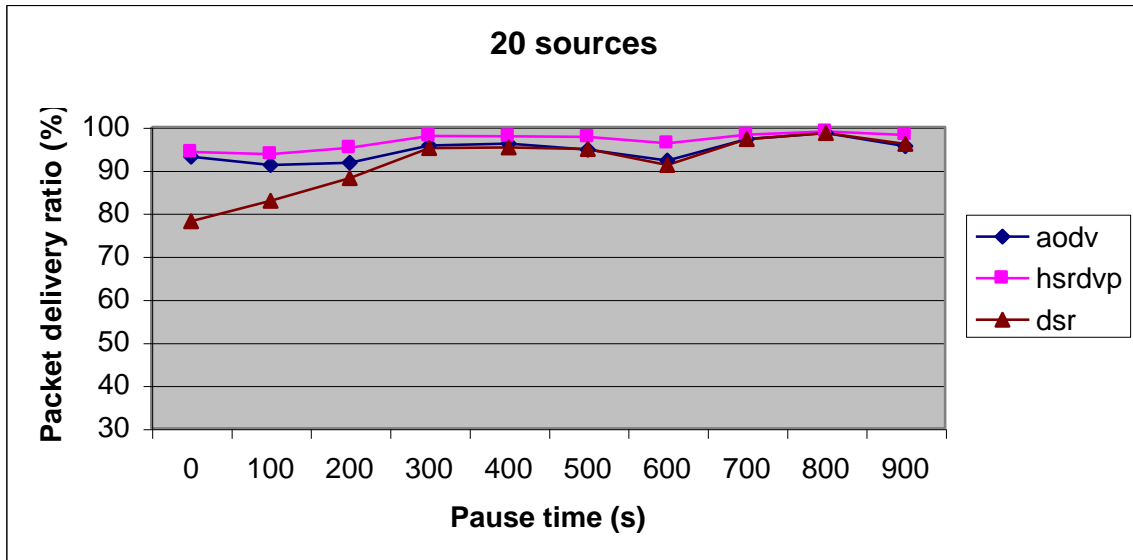
عند مقارنة نتائج بروتوكول HSRDVP مع البروتوكولين الآخرين نجد أنه لا فروق تذكر في الحالة التي يكون بها معدل الإرسال حزميتين بالثانية، كما أنه لوحظ وجود تحسين لأداء HSRDVP مقابل أداء البروتوكولين الآخرين كما هو مبين في الجدول (١) و الشكل (١٦).

جدول (١) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدرأ وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.

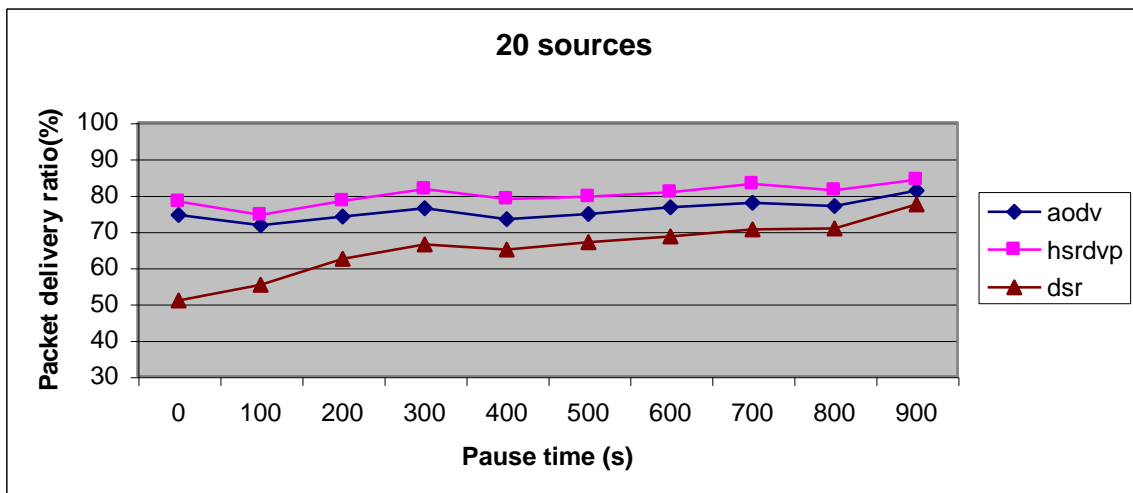
	١٠	٨	٦	٤	
AODV	لا فروق تذكر	٠% - ٥%	٤% - ٨%	١% - ٤%	
DSR	١٥% - ٦١%	١٧% - ٦١%	٩% - ٥٤%	٠% - ٢١%	



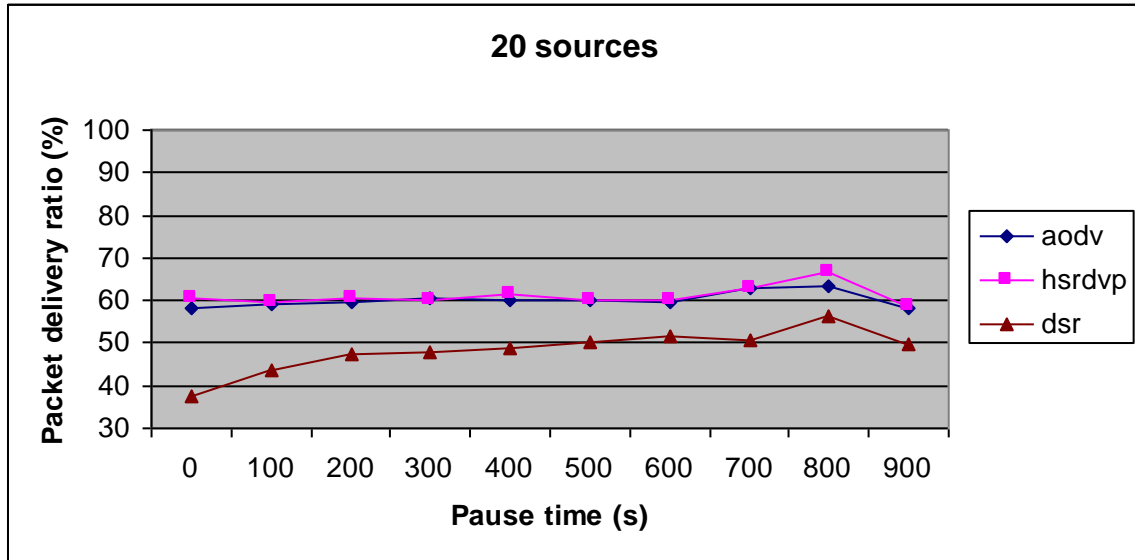
الشكل (١٦- أ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات حزمتين بالثانية.



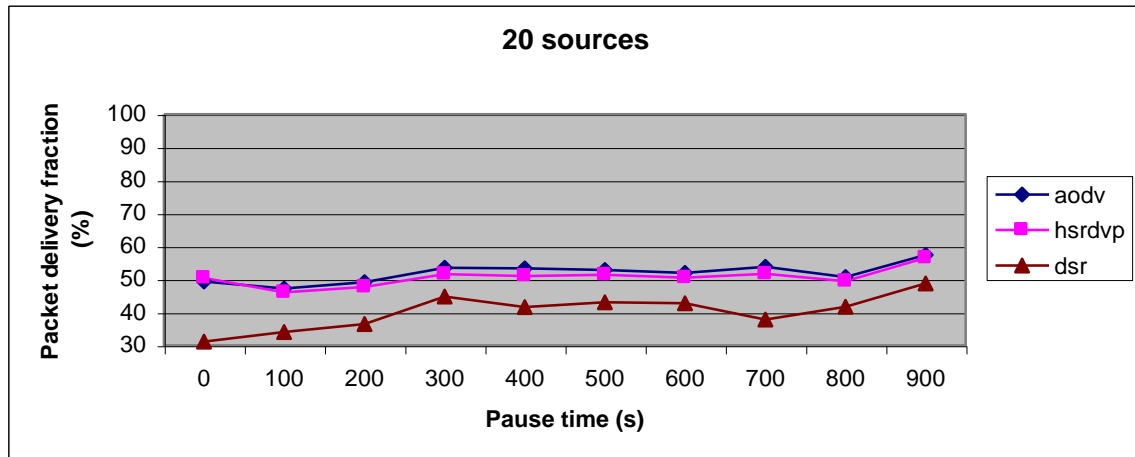
الشكل (١٦- ب) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات أربع حزم بالثانية.



الشكل (١٦- ج) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات ست حزم بالثانية.



الشكل (١٦- د) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات ثمان حزم بالثانية.



الشكل (١٦- هـ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات عشر حزم بالثانية.

الشكل (١٦) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون و معدل حزم البيانات (١٠,٨,٦,٤,٢) حزم بالثانية.

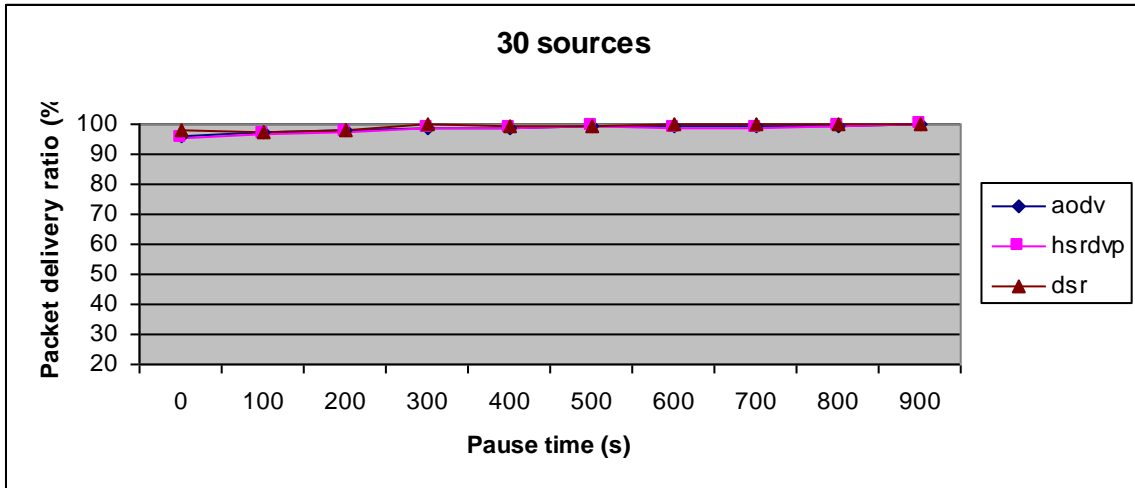
ج- عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدراً:

عند مقارنة نتائج بروتوكول HSRDVP مع البروتوكولين الآخرين نجد أنه لا فروق تذكر في الحالة التي يكون فيها معدل الإرسال حزمتين بالثانية، كما أنه لوحظ عند مقارنة أداء HSRDVP مع بروتوكول AODV وجود تحسين في الحالتين التين يكون فيهما معدل

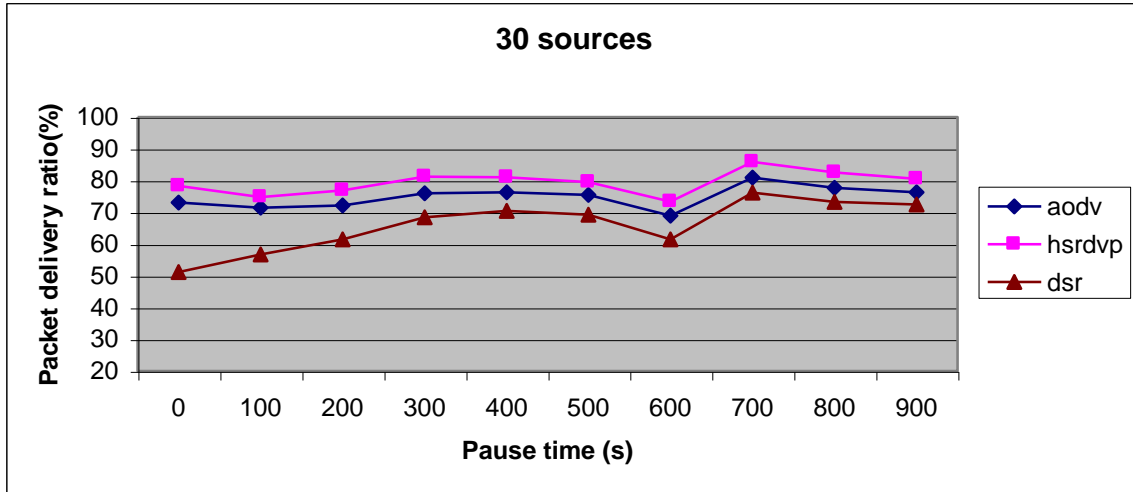
الإرسال (٦,٤) حزم بالثانية، حيث أنها على التوالي من ٥% إلى ٧% ومن ٠% إلى ٢%، ووجود أفضلية لبروتوكول AODV في الحالتين اللتين يكون فيهما معدل الإرسال (١٠,٨) حزم بالثانية، حيث أنها على التوالي من ٢% إلى ٦% ومن ٤% إلى ٨%، أما عند مقارنة بروتوكول HSRDVP مع بروتوكول DSR فقد ظهرت نتائج تحسین لبروتوكول HSRDVP مقابل بروتوكول DSR كما هو مبين في الجدول (٣) و الشكل (١٧).

جدول (٢) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدرأ وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.

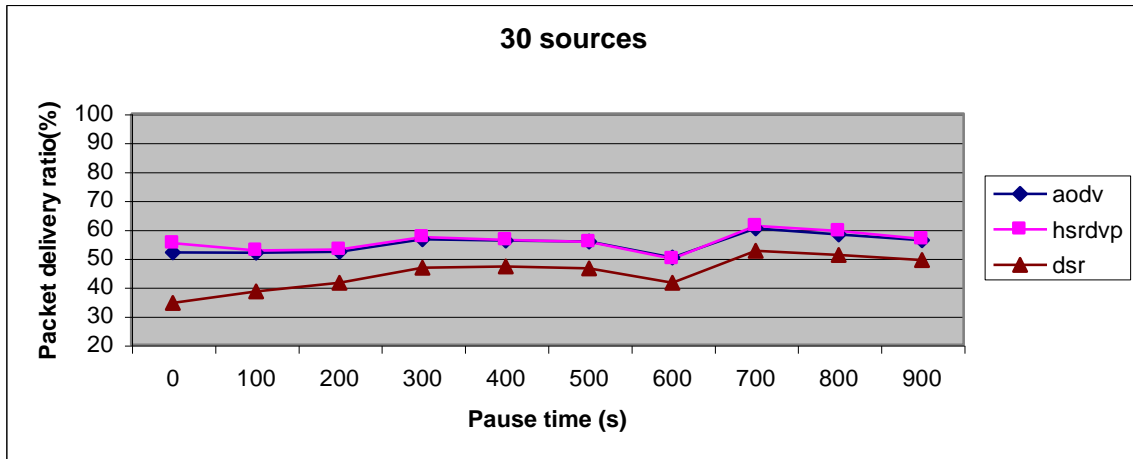
١٠	٨	٦	٤	
١٣% - ٦٣%	١٤% - ٦٠%	١٥% - ٦٠%	١١% - ٥٣%	DSR



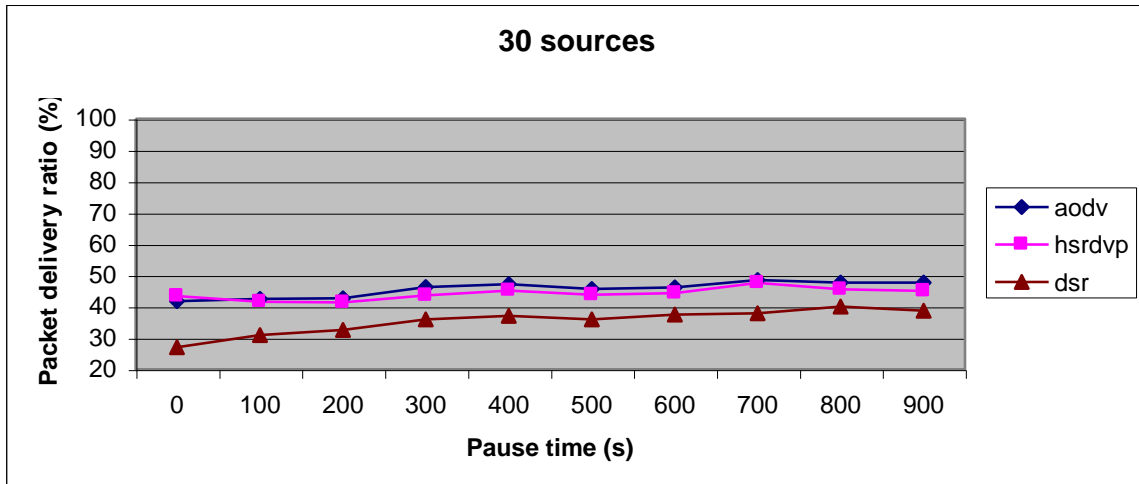
الشكل (١٧- أ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات حزميتين بالثانية.



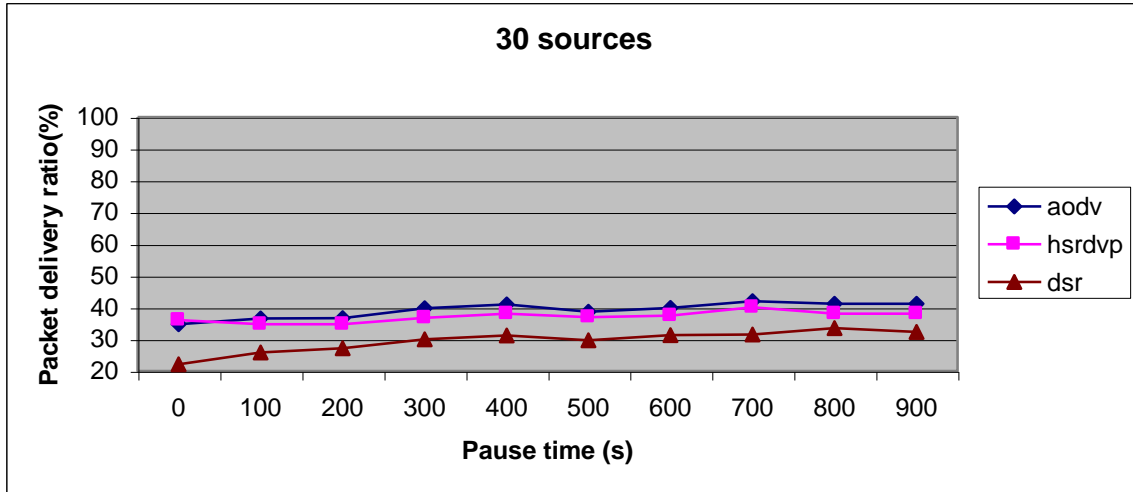
الشكل (١٧- ب) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات أربع حزم بالثانية.



الشكل (١٧- ج) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات ست حزم بالثانية.



الشكل (١٧- د) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات ثمان حزم بالثانية.



الشكل (١٧- هـ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات عشر حزم بالثانية.

الشكل (١٧) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون و معدل حزم البيانات حزم بالثانية (١٠,٨,٦,٤,٢).

د- عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً:

يلاحظ عند مقارنة بروتوكول HSRDVP مع بروتوكول AODV أنه لا فروق تذكر في النتائج في الحالة التي يكون بها معدل الحزم المرسله حزمتين بالثانية، وأن هناك تحسناً لـ HSRDVP في الحالة التي يكون معدل الحزم المرسله أربع حزم بالثانية وتكون من ١% إلى ٩%، لكن الحالات الباقية تظهر أفضلية لـ AODV على HSRDVP إلا عندما يكون زمن التوقف صفرًا حيث كانت نتائج HSRDVP أفضل، انظر الجدولين (٣ و ٤) والشكل (١٨).

جدول (٣) يبين الأفضلية لـ AODV مقابل HSRDVP عندما تكون أزمته التوقف بين (١٠٠ و ٩٠٠) ثانية في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.

١٠	٨	٦	
%٤ - %١٠	%٢ - %٦	%٤ - %٠	AODV

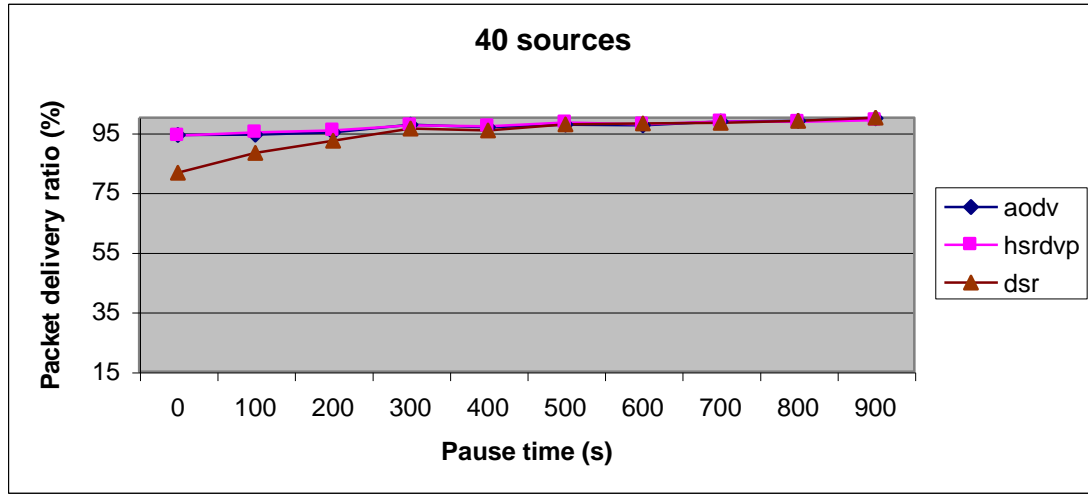
جدول (٤) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل AODV عندما يكون زمن التوقف صفر ثانية في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم.

١٠	٨	٦	
%٣	%٥	%٦	AODV

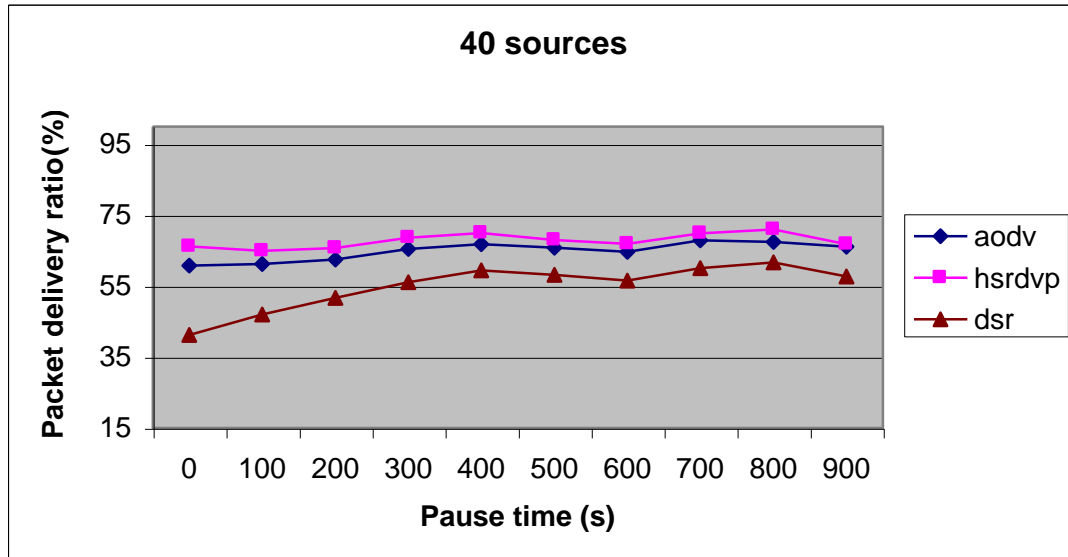
أما عند مقارنة HSRDVP مع DSR فإننا نجد تحسیناً لـ HSRDVP في جميع الحالات كما هو مبين في الجدول (٥) والشكل (١٨).

جدول (٥) يبين مقدار التحسين في أداء HSRDVP مقابل DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠, ٨, ٦, ٤, ٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدرا وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم..

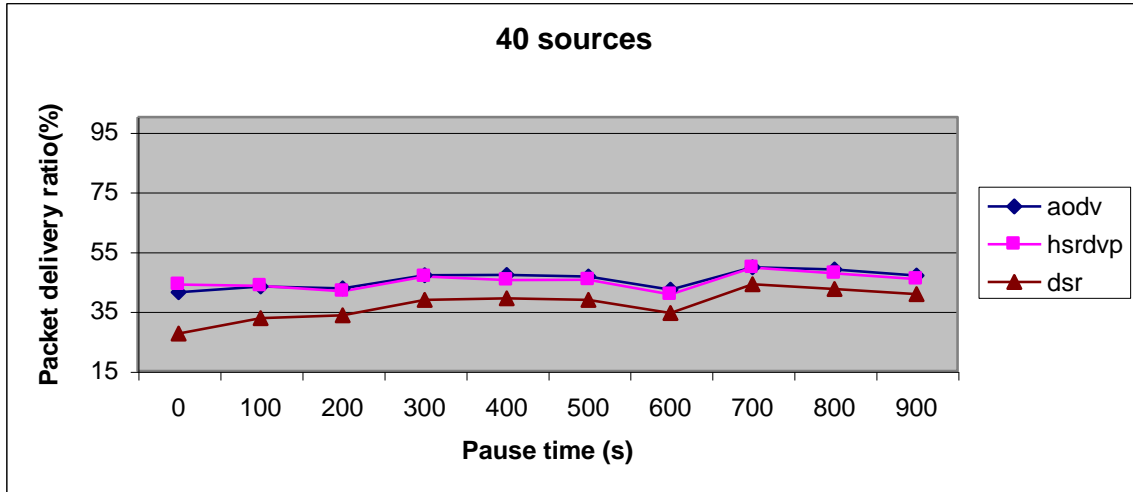
١٠	٨	٦	٤	٢	DSR
١٧% - ٥٨%	١٦% - ٦١%	١٢% - ٥٩%	١٥% - ٦٠%	١٥% - ٠%	



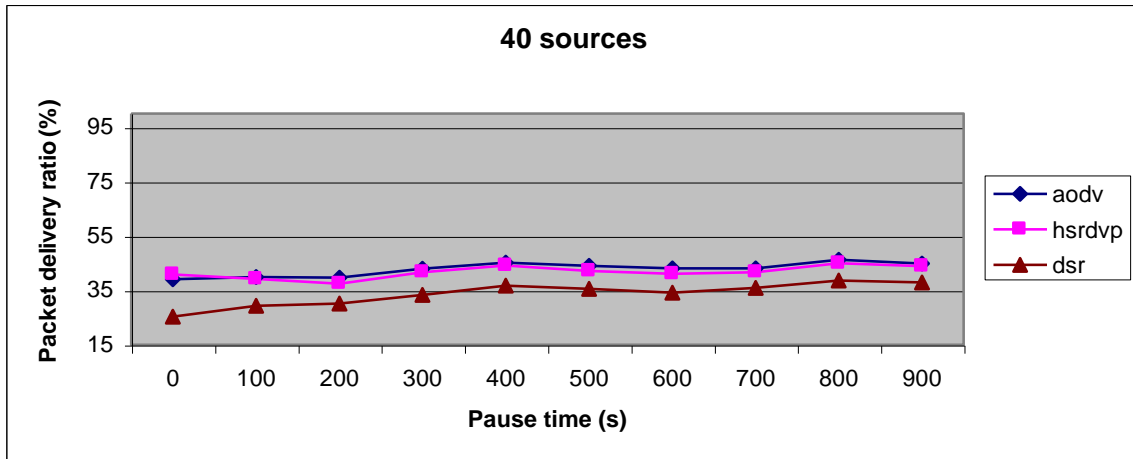
الشكل (١٨- أ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



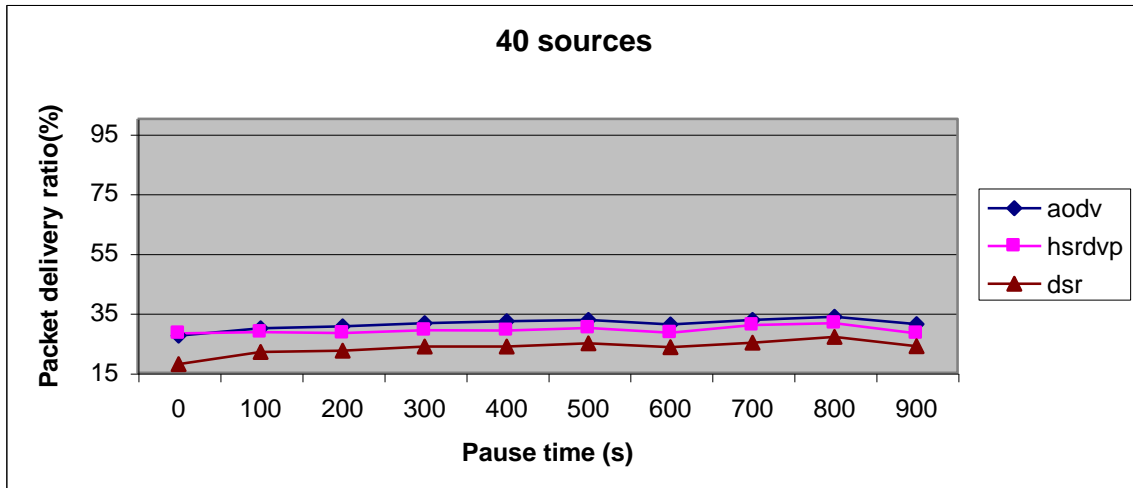
الشكل (١٨- ب) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (١٨- ج) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (١٨- د) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.



الشكل (١٨- هـ) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية.

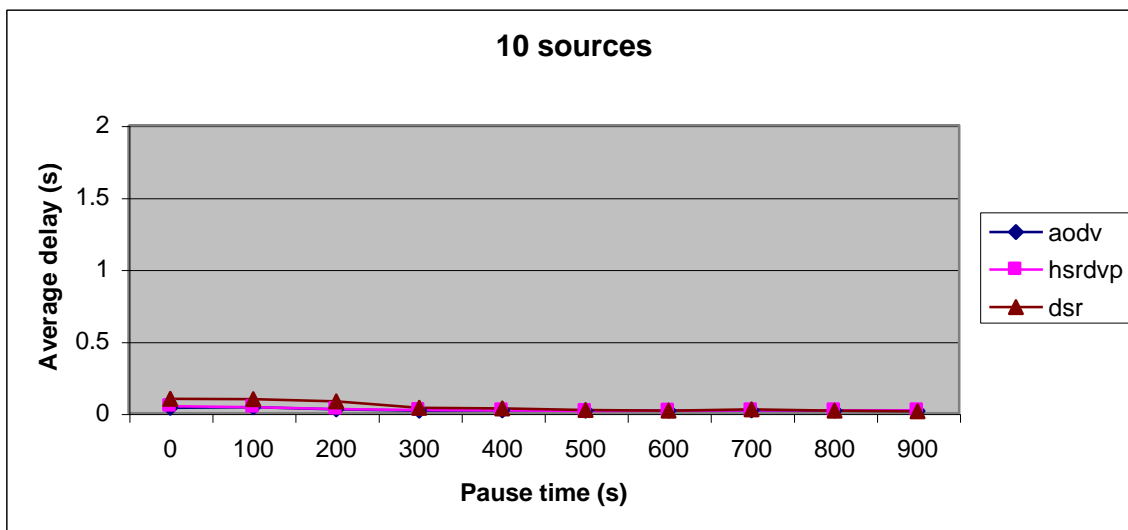
الشكل (١٨) يبين نسبة استلام الحزم عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون و معدل حزم البيانات المرسله (١٠,٨,٦,٤,٢) حزم بالثانية.

٢) معدل التأخر بين نهايتين:

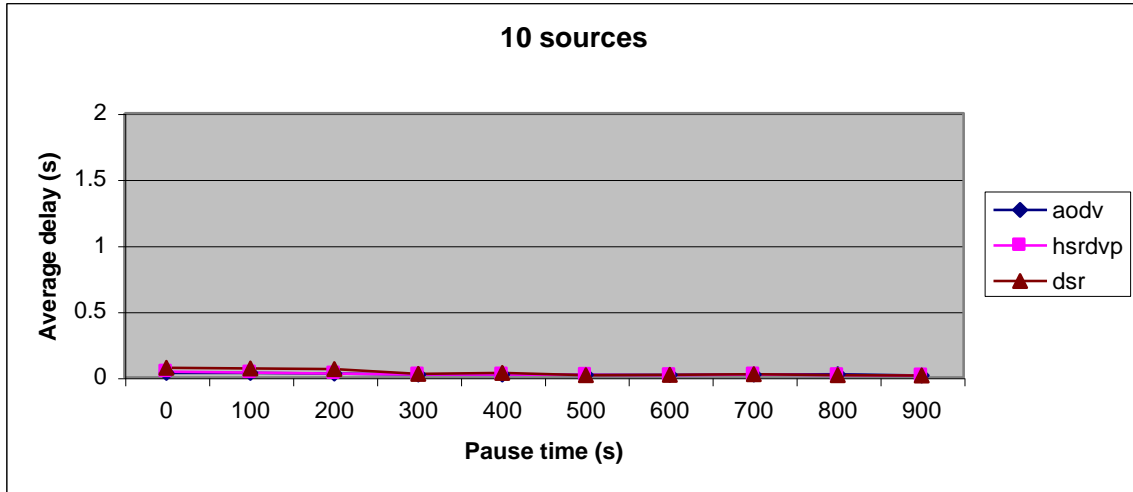
يلاحظ وجود تحسين لـ HSRDVP مقابل البروتوكولين الآخرين في أغلب الحالات كما هو مبين في الجداول من ٦ إلى ٩، وتتضمن الجداول ثلاثة حالات لا يوجد بها استقرار وهي عند المقارنة مع بروتوكول AODV عندما يكون معدل الإرسال (٤,٢) حزمة بالثانية ويكون عدد المصادر المرسله عشرة مصادر، وفي الحالة التي يكون بها معدل الإرسال حزمتين بالثانية عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون. كما أن بروتوكول DSR أعطى نتائج أفضل من HSRDVP في الحالة التي يكون فيها معدل الإرسال حزمتين بالثانية وعدد المصادر المرسله عشرة مصادر وكان زمن التوقف من ٦٠٠ إلى ٩٠٠ حيث كانت أفضليته من ٢% إلى ٤٥%، انظر الأشكال من ١٩ إلى ٢٢.

جدول (٦) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرة مصادر.

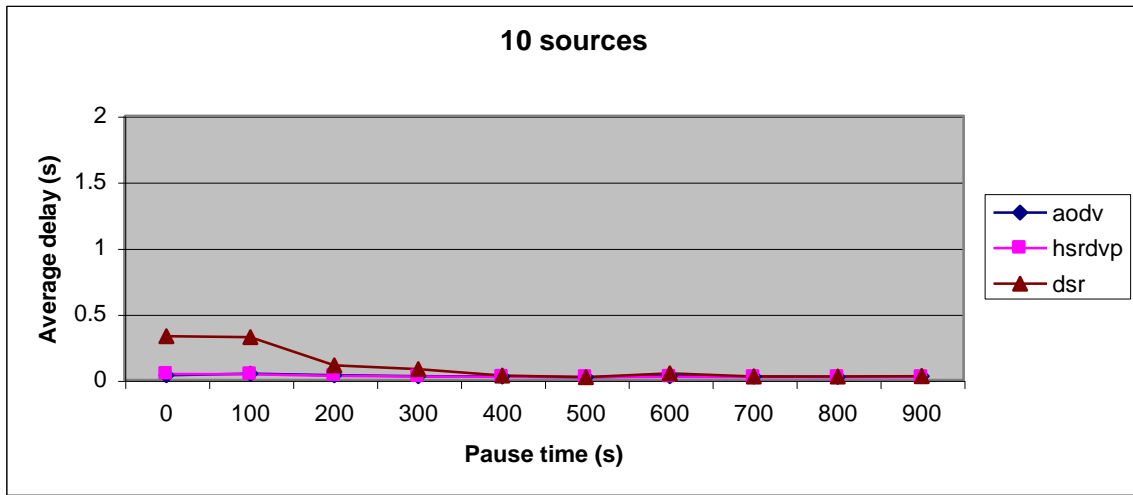
١٠	٨	٦	٤	٢	
٩% - ٣٢%	٨% - ٤٢%	٢% - ٢٧%	عدم استقرار	عدم استقرار	AODV
٧٨% - ٩٢%	٧٥% - ٩٢%	٤% - ٨٧%	٠% - ٣٩%	٣٦% - ٥١%	DSR



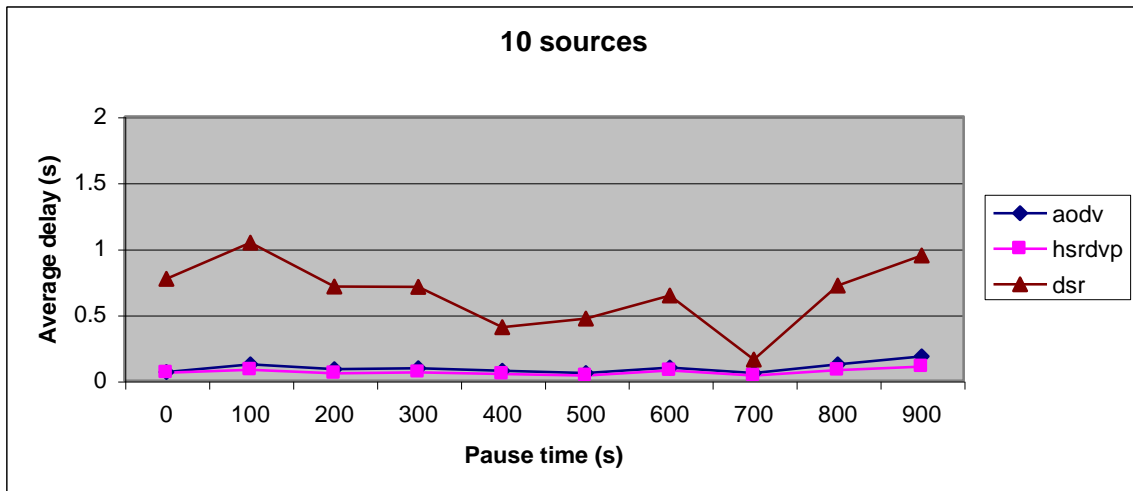
الشكل (١٩ - أ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



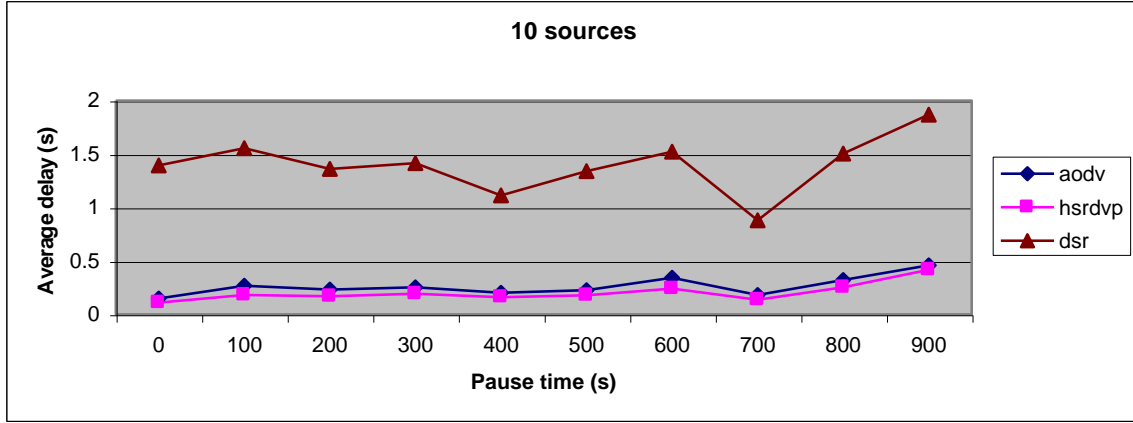
الشكل (١٩ - ب) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (١٩ - ج) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (١٩ - د) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.

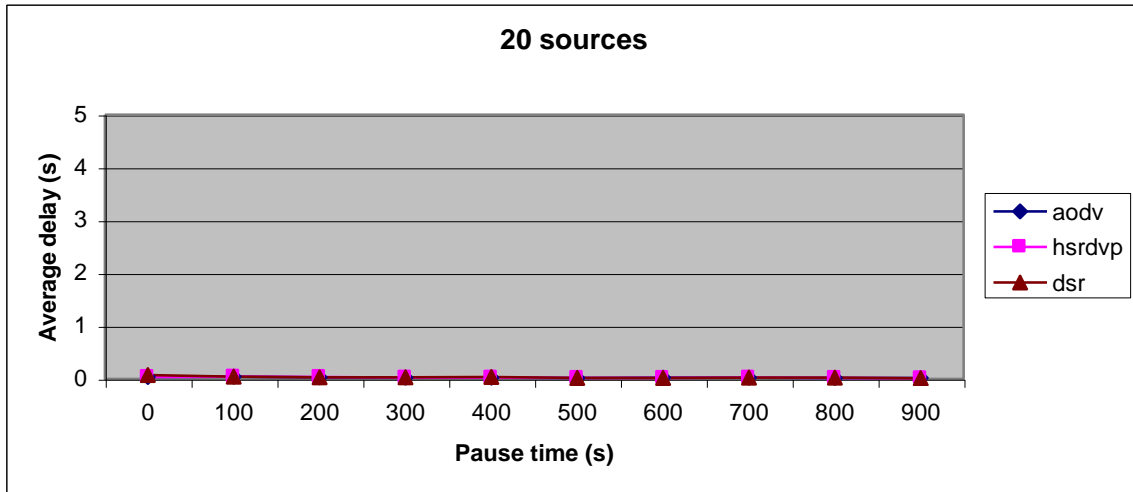


الشكل (١٩ - هـ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية.

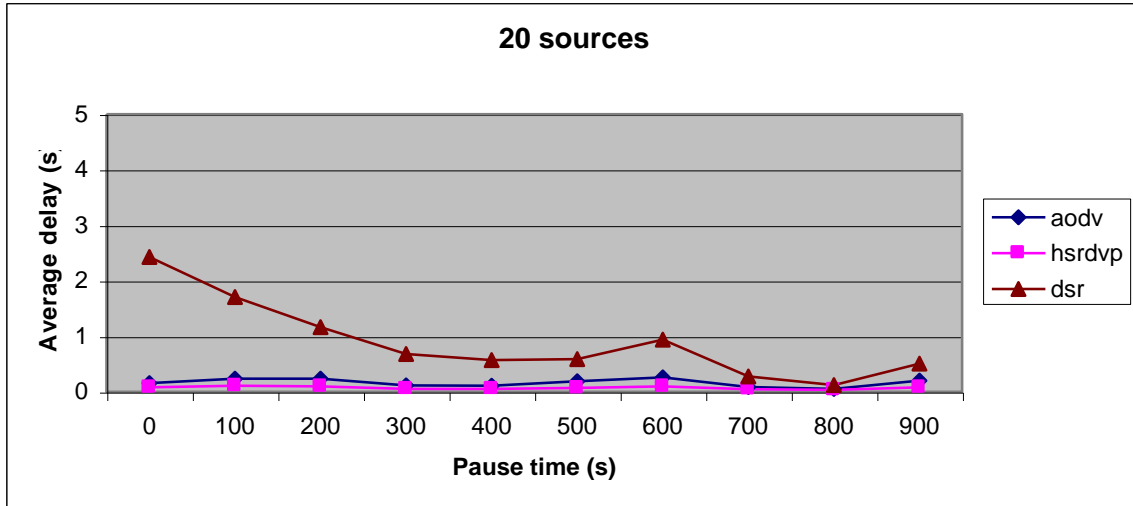
الشكل (١٩) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية. (١٠,٨,٦,٤,٢)

جدول (٧) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدراً.

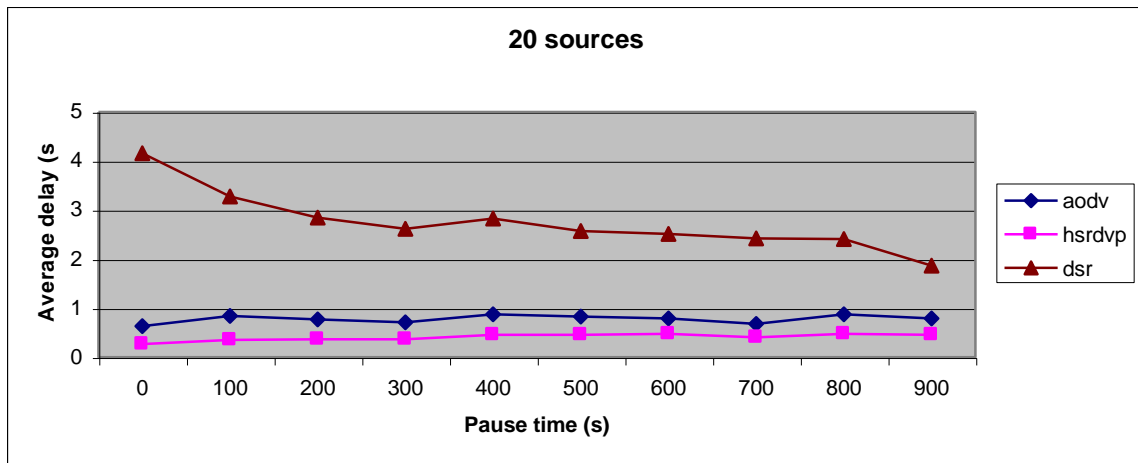
	١٠	٨	٦	٤	٢	
AODV	%٣٢ - %٦١	%٣٣ - %٦٢	%٤٠ - %٥٨	%٣٥ - %٦٥	عدم استقرار	
DSR	%٦٧ - %٨٨	%٧٠ - %٩٠	%٧٦ - %٩٤	%٧٣ - %٩٧	%٢ - %٥١	



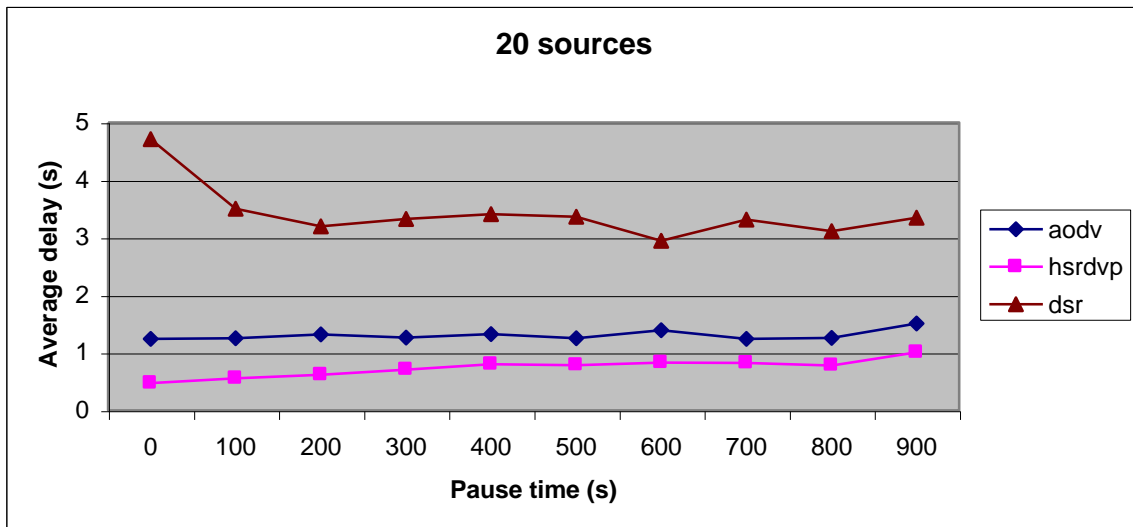
الشكل (٢٠ - أ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



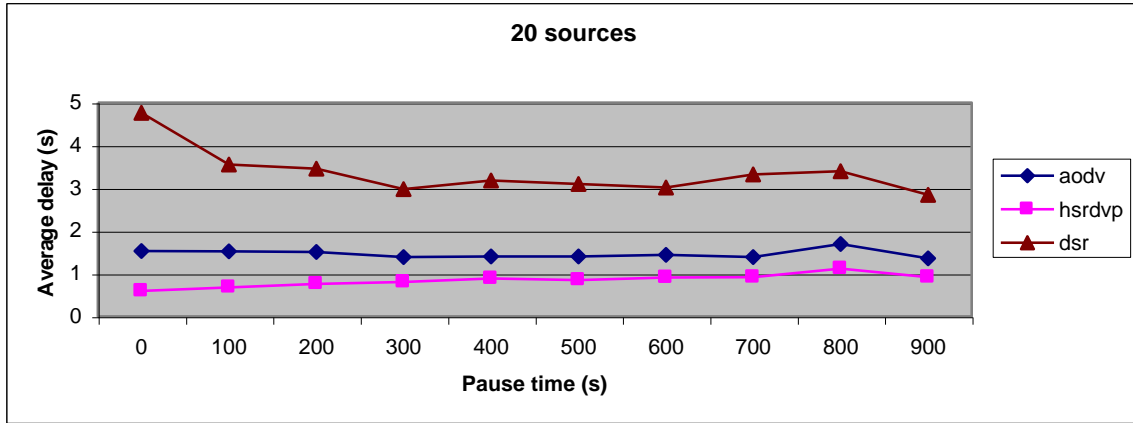
الشكل (٢٠ - ب) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (٢٠ - ج) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (٢٠ - د) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.

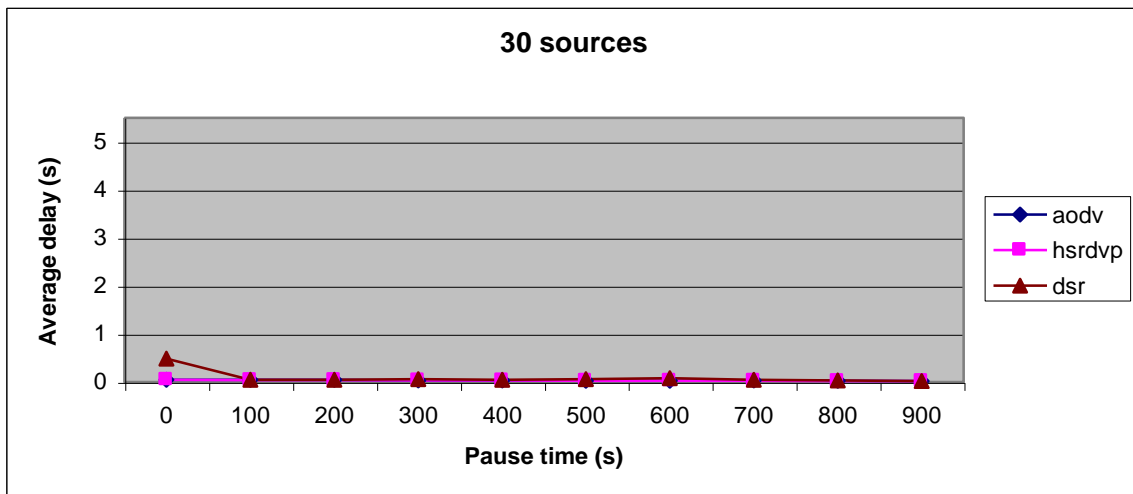


الشكل (٢٠ - هـ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية.

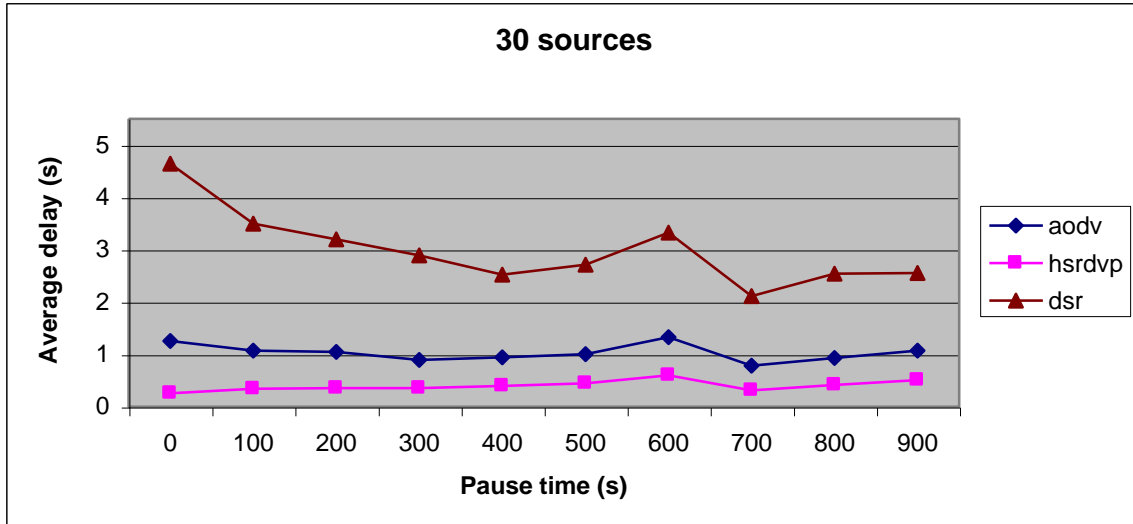
الشكل (٢٠) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية.

جدول (٨) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدرًا.

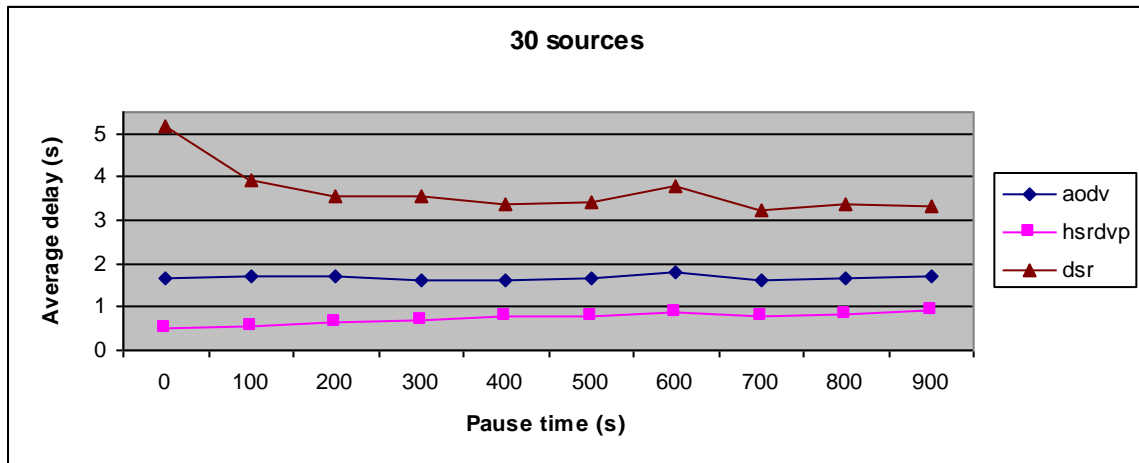
١٠	٨	٦	٤	٢	
%٦٣ - %٤٤	%٦٨ - %٤٥	%٦٩ - %٤٧	%٨٠ - %٥٢	%١٨ - %٠	AODV
%٨٦ - %٧٠	%٨٨ - %٧٠	%٩٠ - %٧٣	%٩٥ - %٨٠	%٩١ - %٠	DSR



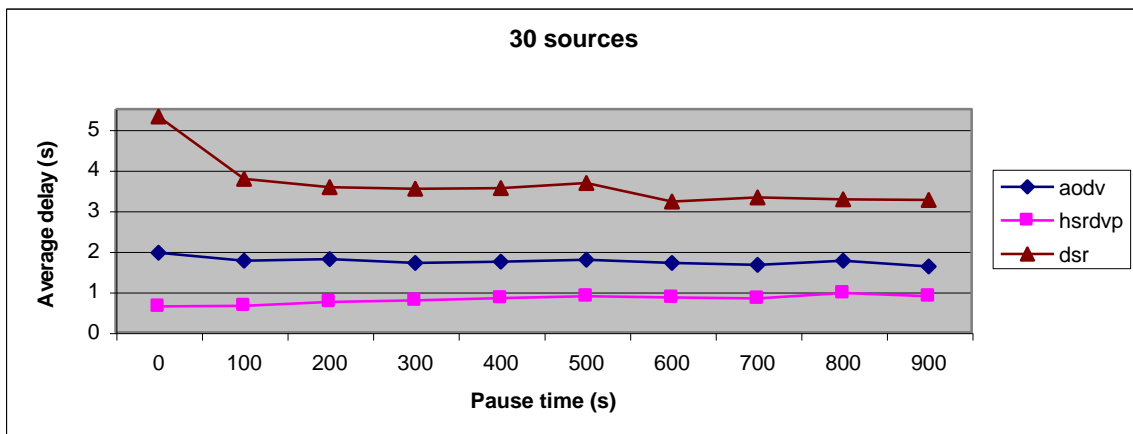
الشكل (٢١ - أ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



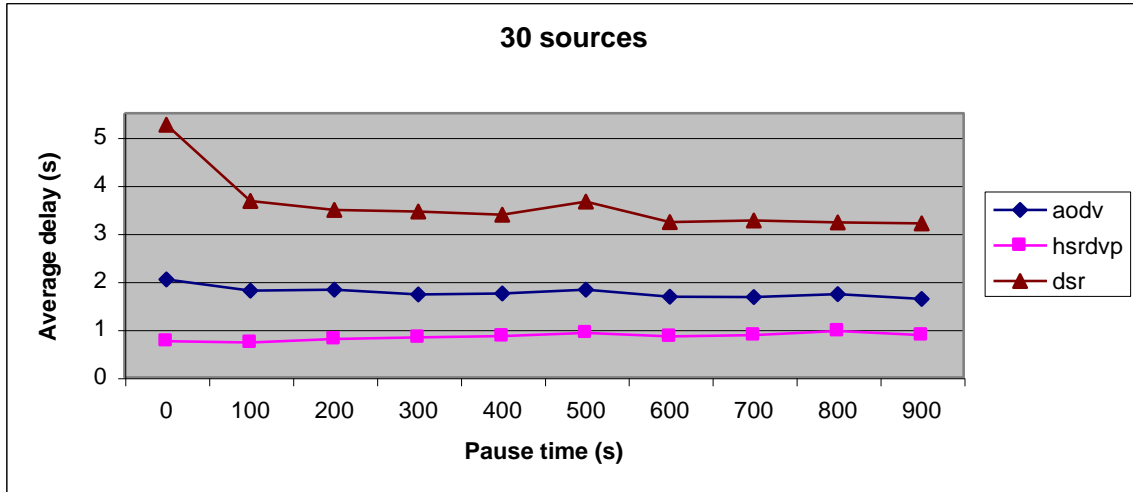
الشكل (٢١ - ب) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (٢١ - ج) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (٢١ - د) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.

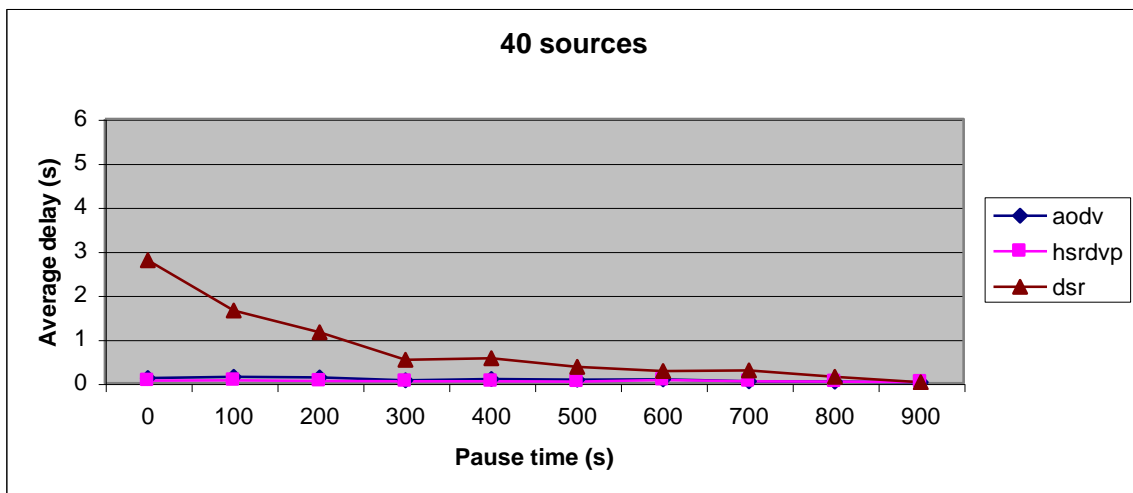


الشكل (٢١ - هـ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسلثة ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسلثة عشر حزم بالثانية.

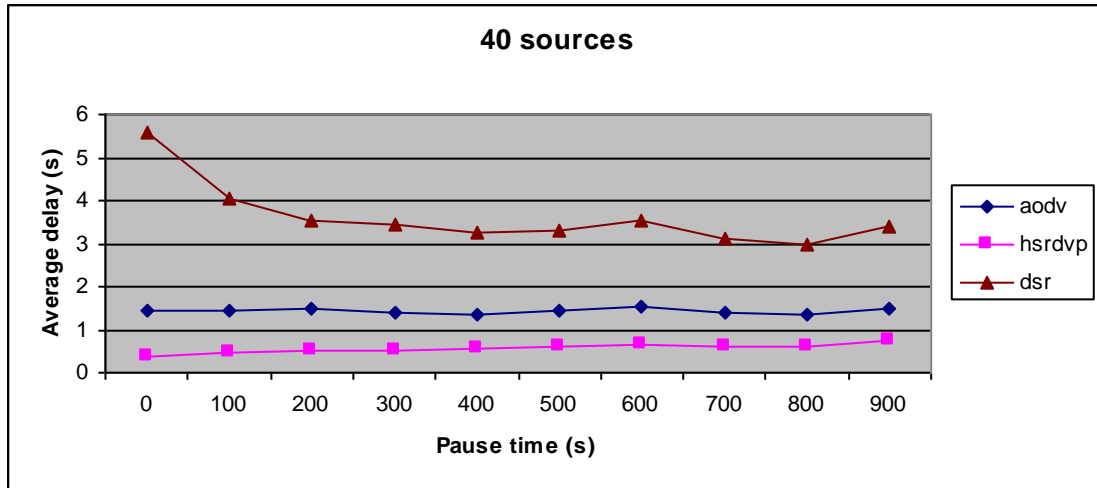
الشكل (٢١) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسلثة ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسلثة عشر حزم بالثانية. (١٠,٨,٦,٤,٢)

جدول (٩) يبين مقدار التحسين في معدل زمن التأخر بين نهايتين في أداء HSRDVP مقابل بروتوكولي AODV و DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤,٢) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسلثة أربعون مصدرًا.

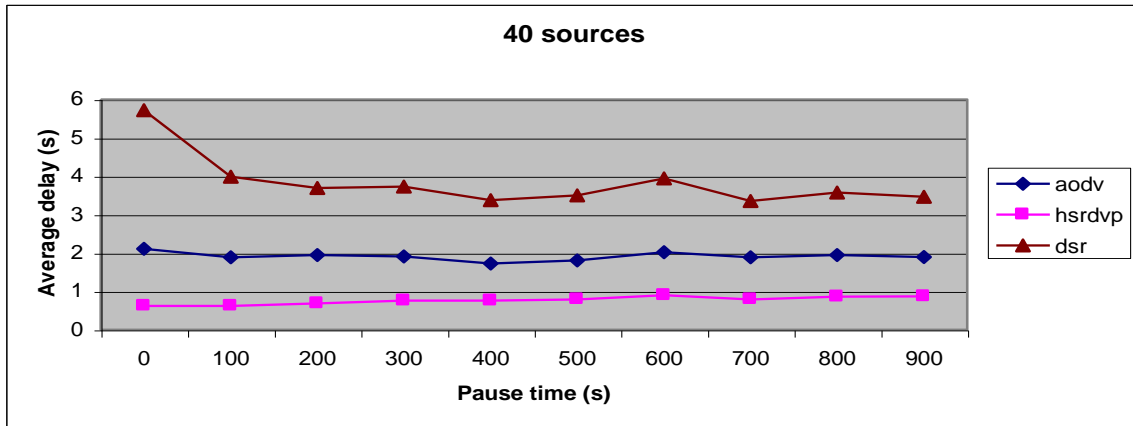
١٠	٨	٦	٤	٢	
%٦٢ - %٥٠	%٦٨ - %٤٧	%٧٠ - %٥٤	%٧٤ - %٤٩	%٦١ - %٢	AODV
%٨٥ - %٧٤	%٨٨ - %٧٣	%٨٩ - %٤٥	%٩٣ - %٧٧	%٩٨ - %٧٧	DSR



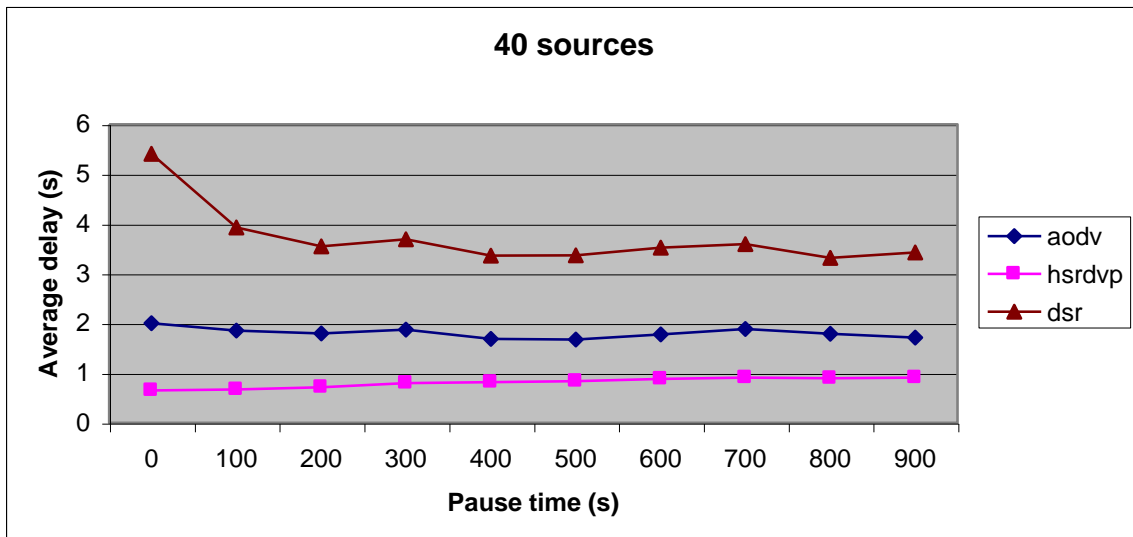
الشكل (٢٢ - أ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسلثة أربعون ومعدل حزم البيانات المرسلثة حزمتين بالثانية.



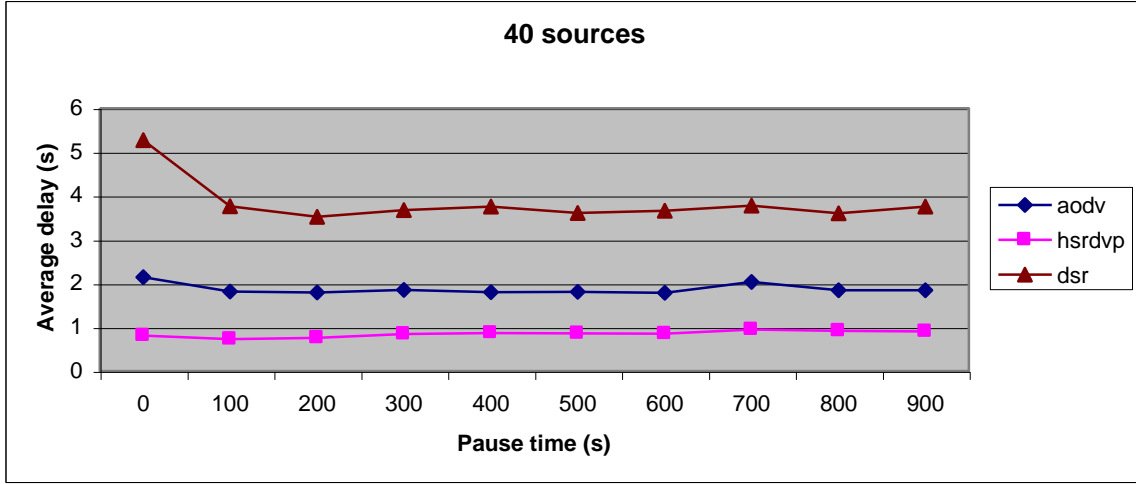
الشكل (٢٢ - ب) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (٢٢ - ج) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (٢٢ - د) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.



الشكل (٢٢ - هـ) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسلّة أربعون ومعدل حزم البيانات المرسلّة عشر حزم بالثانية.

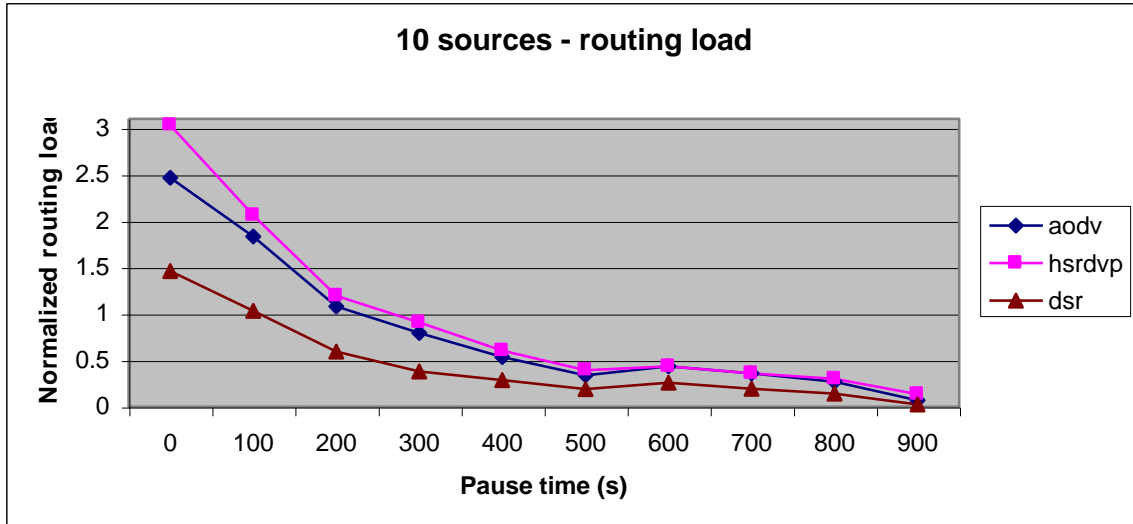
الشكل (٢٢) يبين معدل التأخر بين نهايتين عندما يكون عدد المصادر المرسلّة أربعون ومعدل حزم البيانات المرسلّة عشر حزم بالثانية. (١٠،٨،٦،٤،٢)

٣) عبء التمرير القياسي:

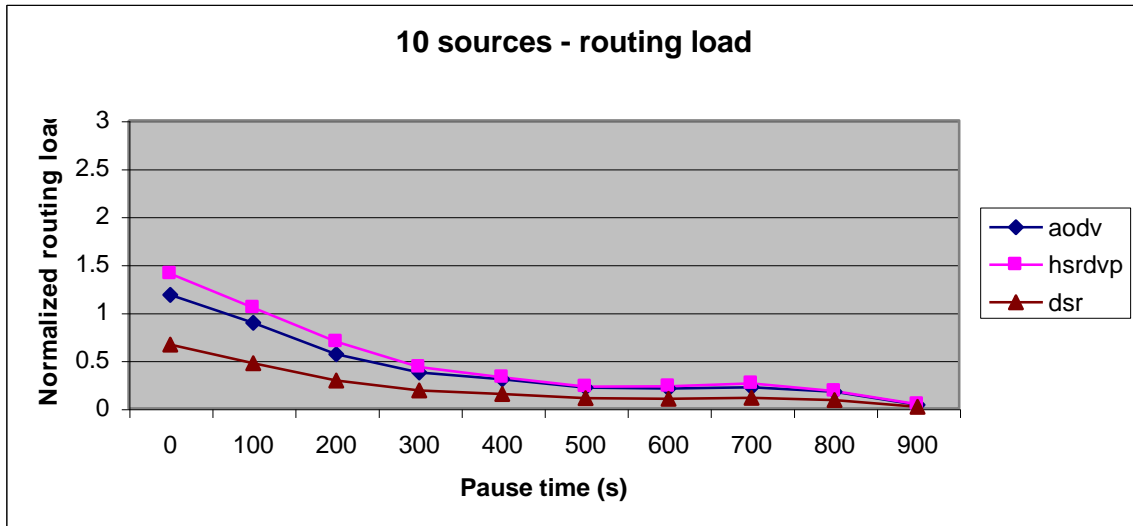
يصنف بروتوكول DSR من أفضل بروتوكولات عند الطلب في مقياس عبء التمرير القياسي، لذلك سوف تقوم الدراسة فقط بإظهار الحالات التي يتميز بها بروتوكول HSRDVP على بروتوكول DSR وذلك لعدم الإطالة حيث أن السائد هو تفوق بروتوكول DSR، أما في مجال مقارنة HSRDVP مع بروتوكول AODV فسوف يتم سرد جميع الحالات:

أ- عدد المصادر عشرة مصادر:-

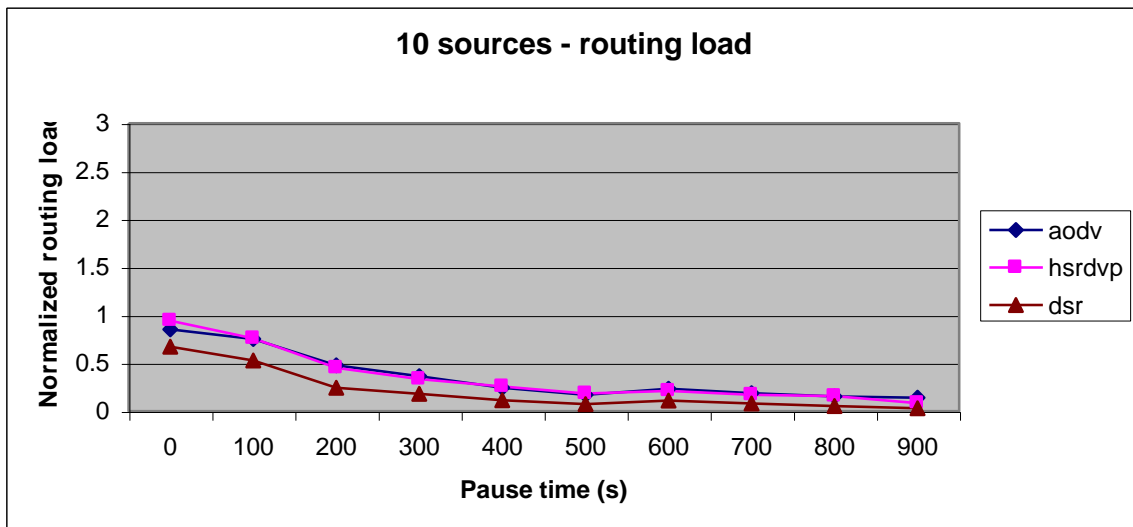
يلاحظ وجود أفضلية لـ AODV في الحالتين (٤،٢) حزمة بالثانية، حيث تصل الأفضلية إلى ٥٠% و ٢٦% التوالي، كما أن النتائج لا تكون مستقرة في الحالة التي يكون بها معدل الإرسال ست حزم بالثانية، تظهر النتائج تحسناً في أداء HSRDVP مقابل AODV في الحالتين اللتين يكون معدل الإرسال فيهما (١٠،٨) حزم بالثانية وهي على التوالي من ١٨% إلى ٦٥% ومن ٤٣% إلى ٦٢%، كما أنه يوجد تحسين أمام بروتوكول DSR عندما يكون معدل الحزم المرسلّة عشر حزم و تكون أزمنة التوقف من (٢٠٠ إلى صفر) ثانية حيث كانت نسبة التحسين من ٦% إلى ٢١%، أنظر الشكل (٢٣).



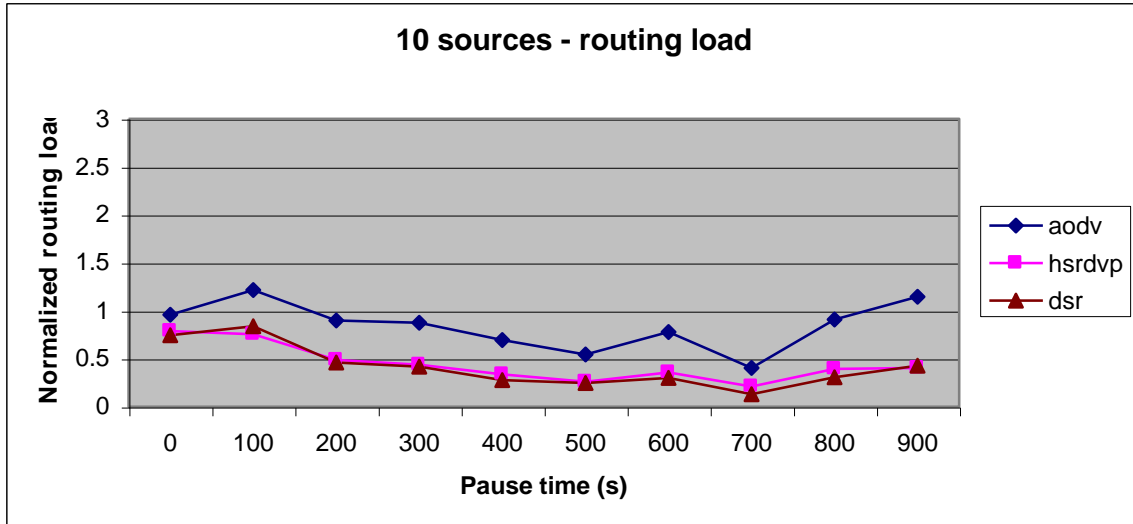
الشكل (٢٣ - أ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



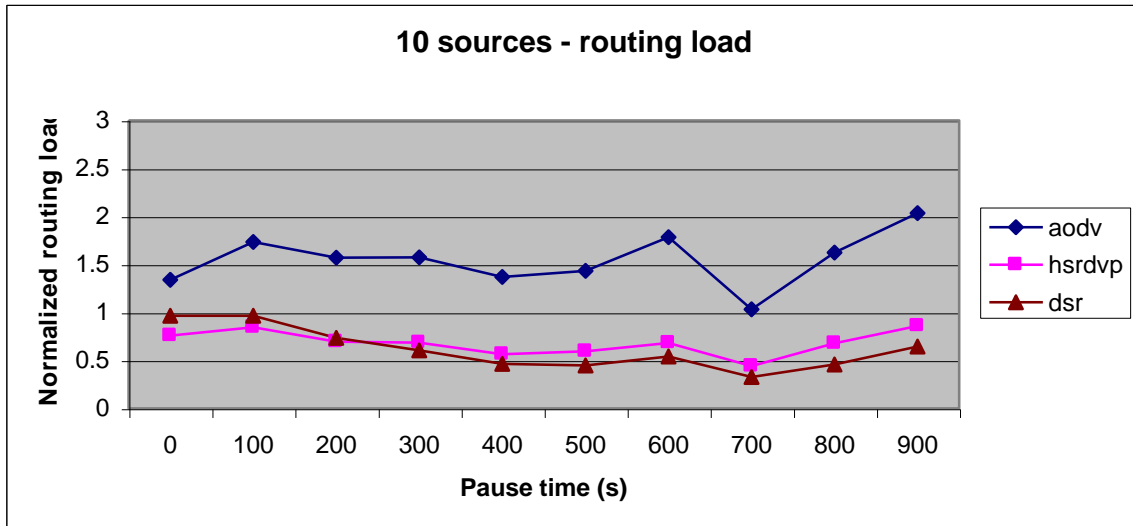
الشكل (٢٣ - ب) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (٢٣ - ج) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (٢٣ - د) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.



الشكل (٢٣ - هـ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية.

الشكل (٢٣) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرة ومعدل حزم البيانات المرسله (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.

ب- عدد المصادر (٢٠, ٣٠, ٤٠) مصدراً:

يلاحظ وجود أفضلية لبروتوكول AODV لا تتجاوز ١٤% عندما يكون معدل إرسال الحزم حزمتين في الثانية، ويكون عدد المصادر عشرون مصدراً، ويلاحظ وجود تذبذب في النتائج في نفس معدل الإرسال وذلك عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدراً، بحيث لا تتجاوز ١٠%، أما باقي النتائج فقد أظهرت تحسناً في أداء بروتوكول HSRDVP مقابل بروتوكول

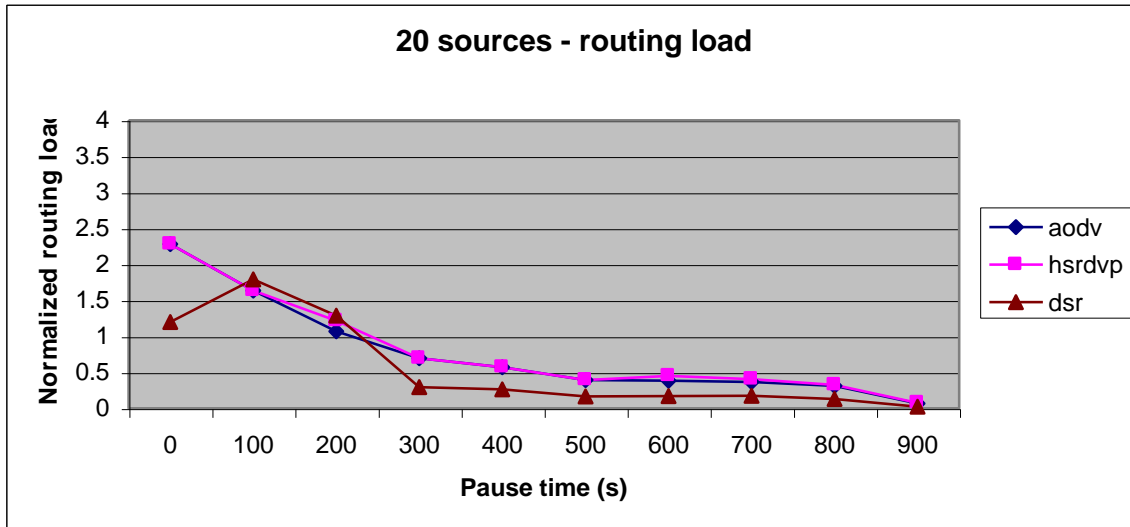
AODV، كما أن بروتوكول HSRDVP أظهر تحسناً في أداءه مقابل بروتوكول DSR وذلك في الحالات التي تكون بها معدلات الإرسال (١٠،٨،٦،٤) حزم بالثانية ويكون زمن التوقف بها صفر ثانية، أنظر الجداول من ١٠ إلى ١٥ والأشكال (٢٦،٢٥،٢٤).

جدول (١٠) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول AODV في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠،٨،٦،٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدراً.

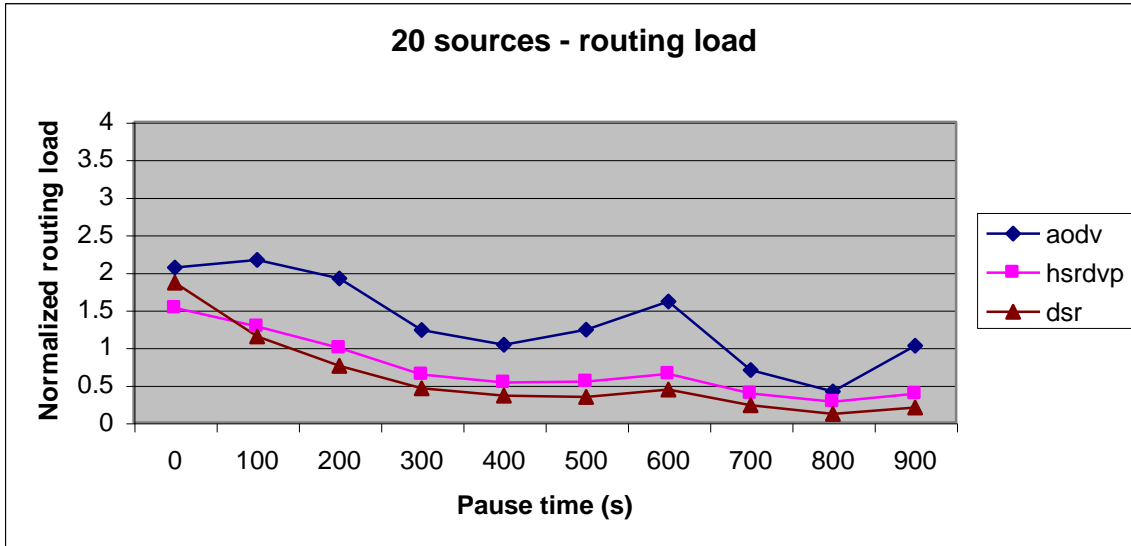
١٠	٨	٦	٤	
%٥١ - %٣٩	%٥٢ - %٤٣	%٥٩ - %٥٠	%٦٣ - %٢٦	AODV

جدول (١١) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠،٨،٦،٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله عشرون مصدراً وزمن التوقف صفر ثانية.

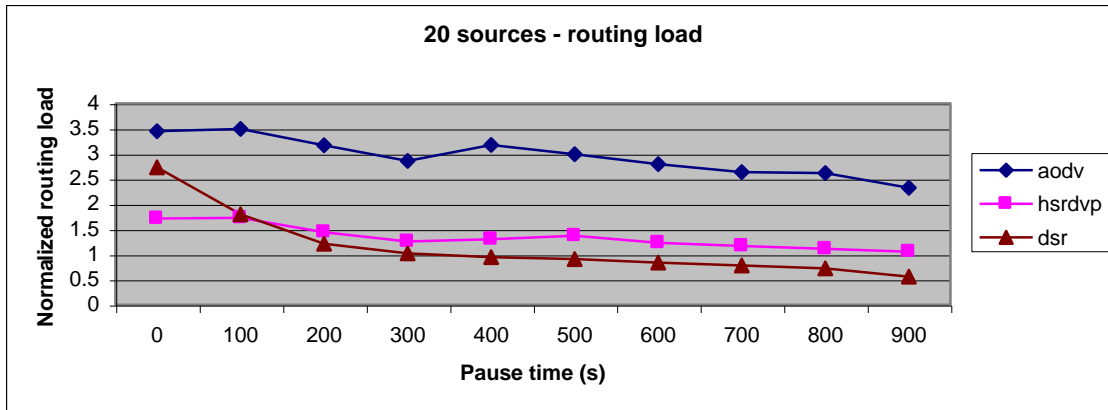
١٠	٨	٦	٤	
%٤٨	%٤٤	%٣٧	%١٨	DSR



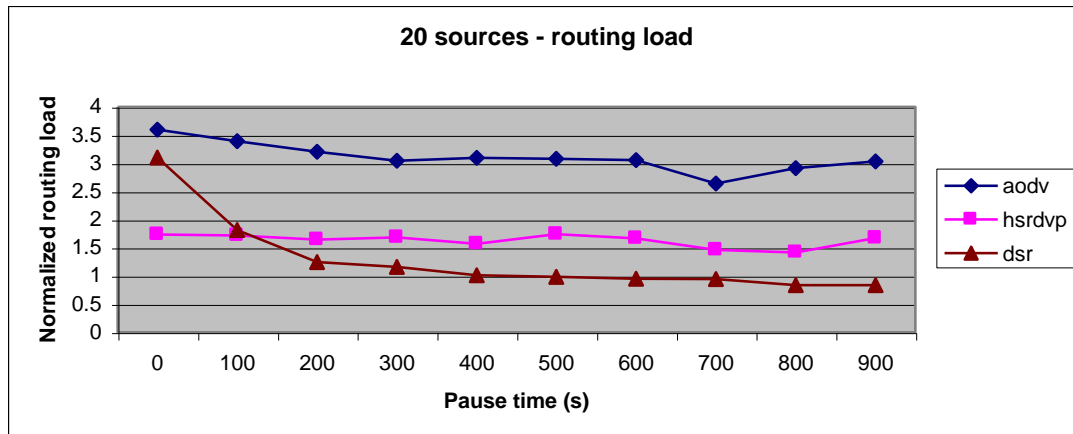
الشكل (٢٤ - أ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



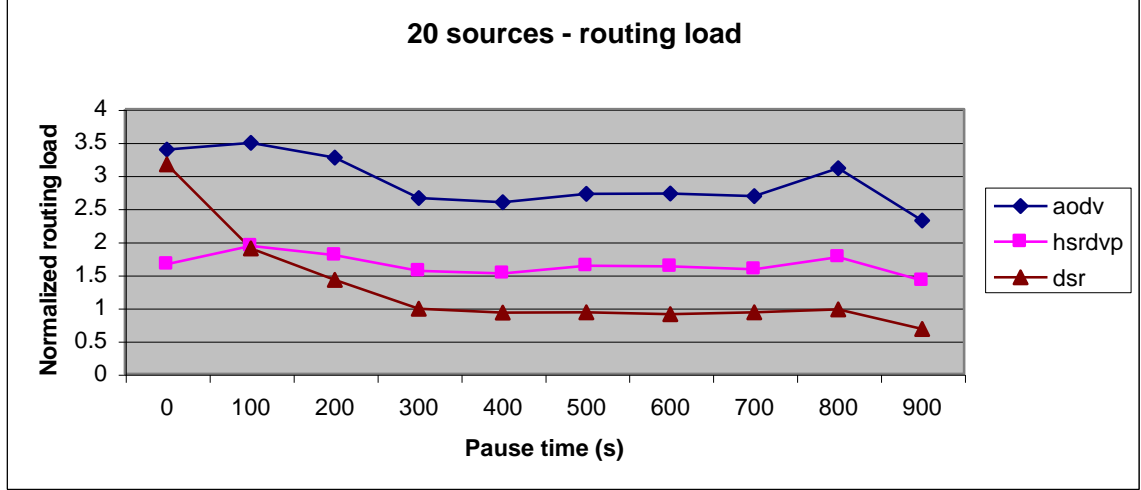
الشكل (٢٤ - ب) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (٢٤ - ج) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (٢٤ - د) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.



الشكل (٢٤ - هـ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية.

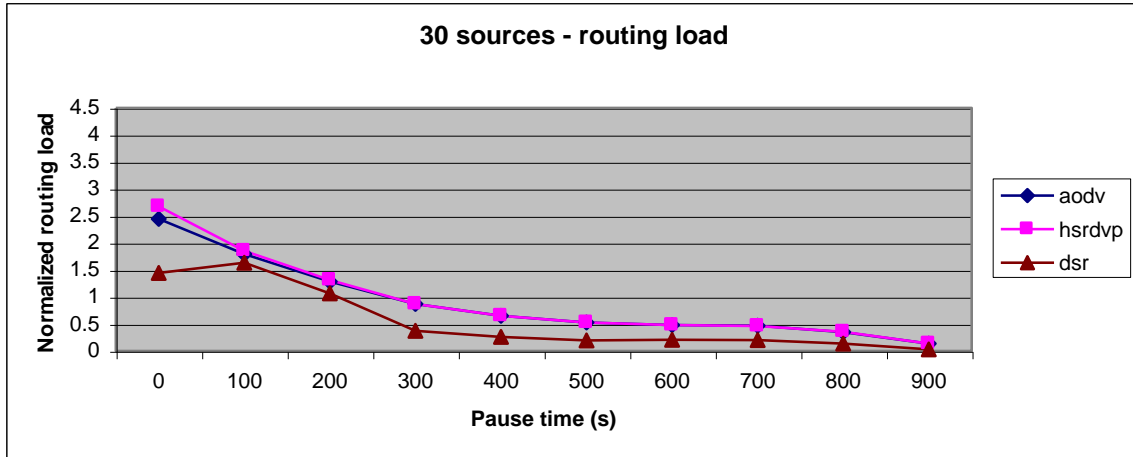
الشكل (٢٤) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله عشرون ومعدل حزم البيانات المرسله (١٠,٨,٦,٤,٢) حزم بالثانية.

جدول (١٢) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول AODV في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدرًا.

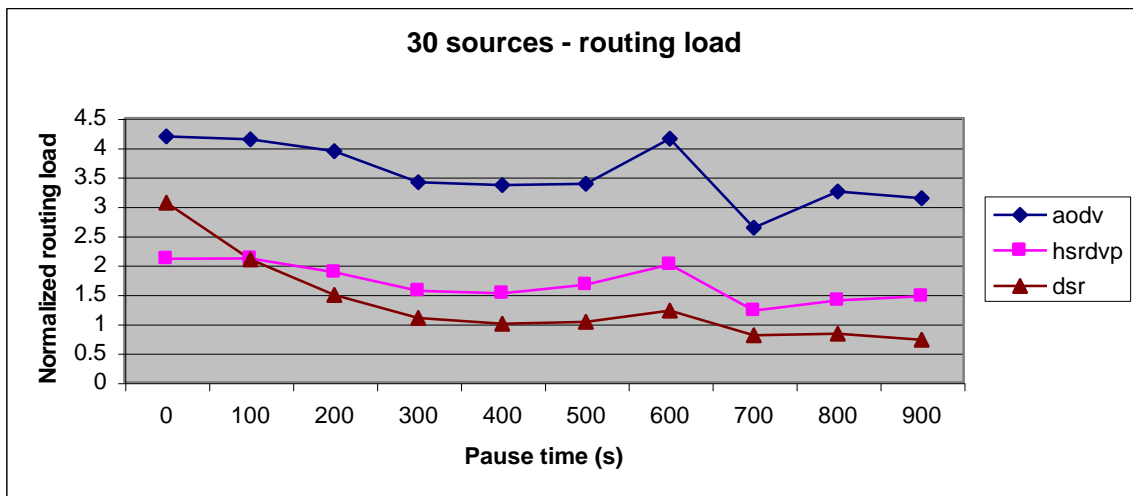
١٠	٨	٦	٤	
%٤٩ - %٢٦	%٤٩ - %٣٢	%٤٩ - %٣٨	%٥٧ - %٤٩	AODV

جدول (١٣) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون مصدرًا و زمن التوقف صفر ثانية.

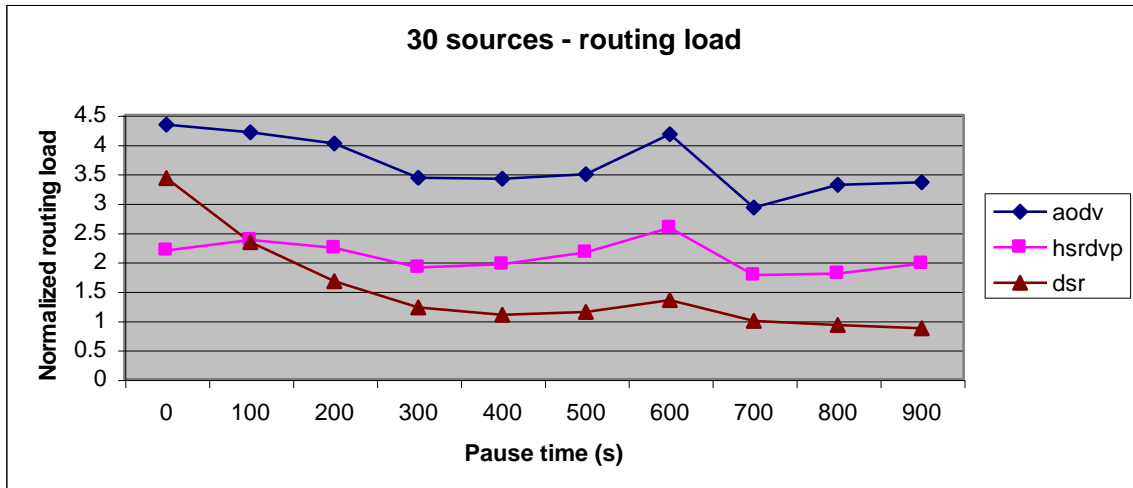
١٠	٨	٦	٤	
%٤٦	%٤٠	%٣٦	%٣١	DSR



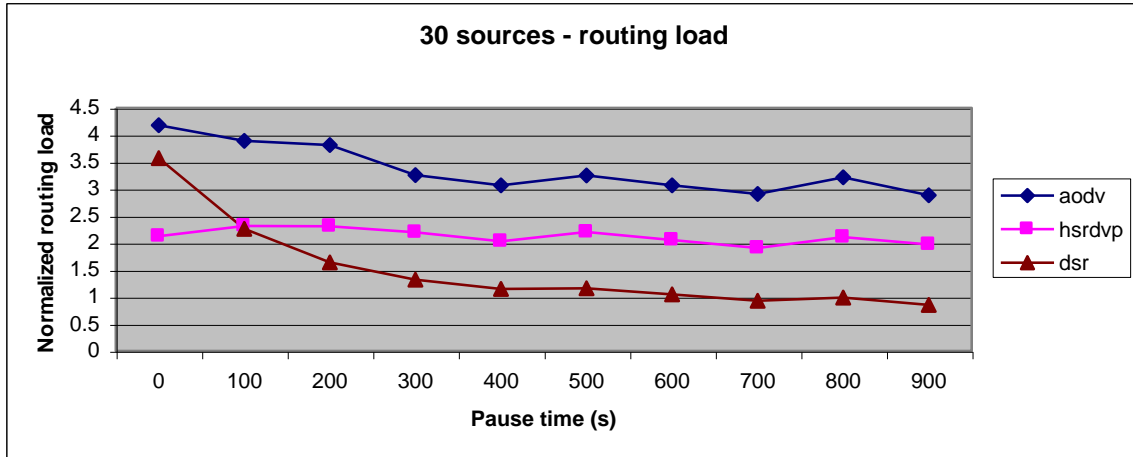
الشكل (٢٥ - أ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



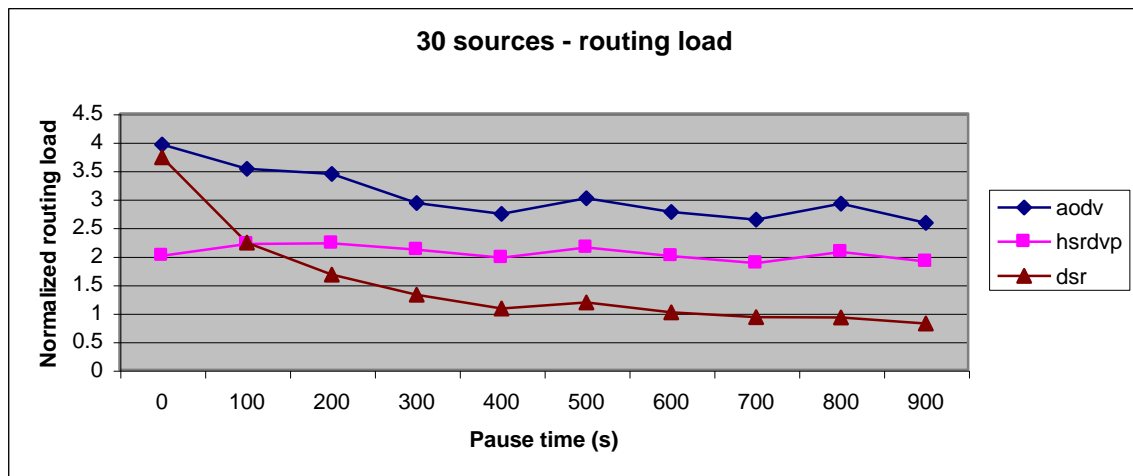
الشكل (٢٥ - ب) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (٢٥ - ج) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (٢٥ - د) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.



الشكل (٢٥ - هـ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية.

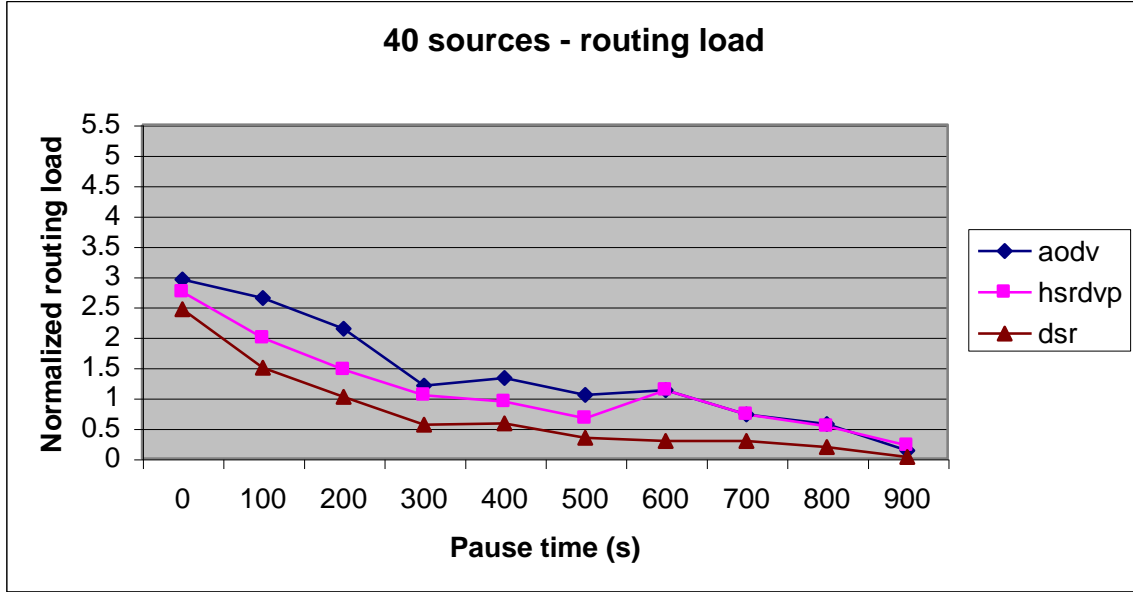
الشكل (٢٥) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله ثلاثون ومعدل حزم البيانات المرسله (١٠,٨,٦,٤,٢) حزم بالثانية.

جدول (١٤) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول AODV في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (١٠,٨,٦,٤) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدرأ.

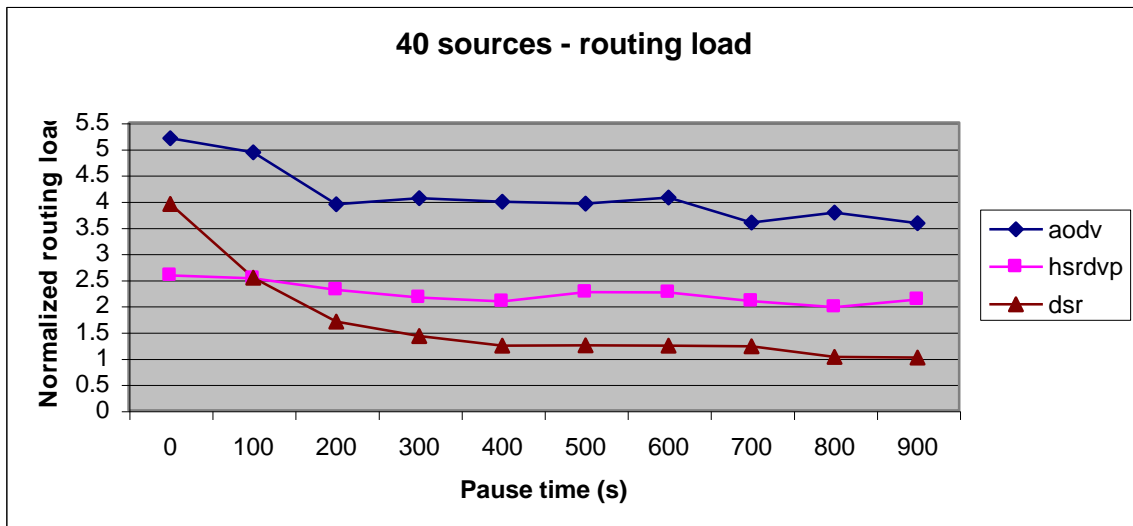
١٠	٨	٦	٤	٢	
%٤٦ - %١٢	%٤٩ - %٢٧	%٤٨ - %٢٧	%٥٠ - %٤١	%٣٧ - %٠	AODV

جدول (١٥) يبين مقدار التحسين في عبء التمرير القياسي في أداء HSRDVP مقابل بروتوكول DSR في الحالات التي تكون فيها معدلات الإرسال (٢,٤,٦,٨,١٠) حزمة بالثانية و يكون عدد المصادر المرسله أربعون مصدراً و زمن التوقف صفر ثانية.

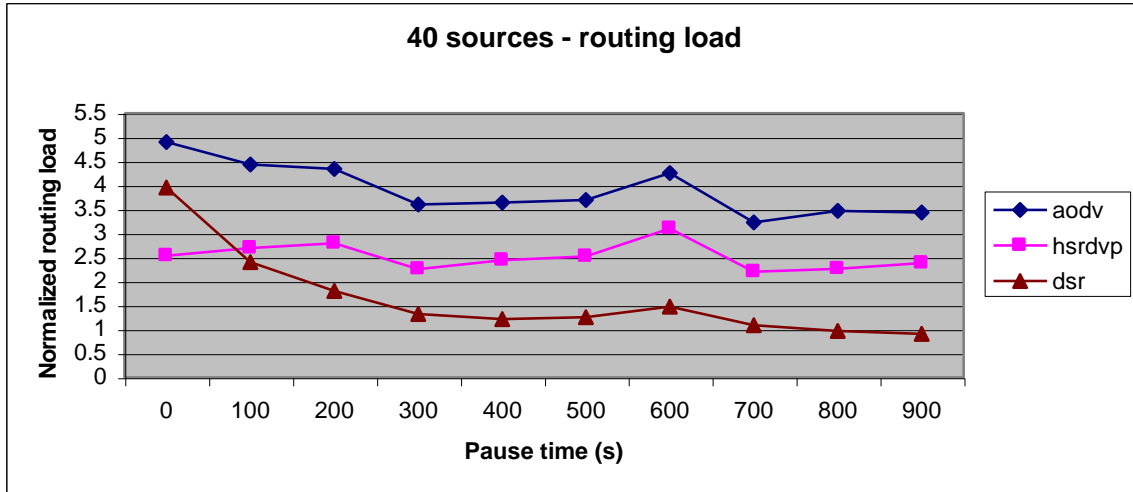
١٠	٨	٦	٤	
%٣٩	%٤٢	%٣٦	%٣٥	DSR



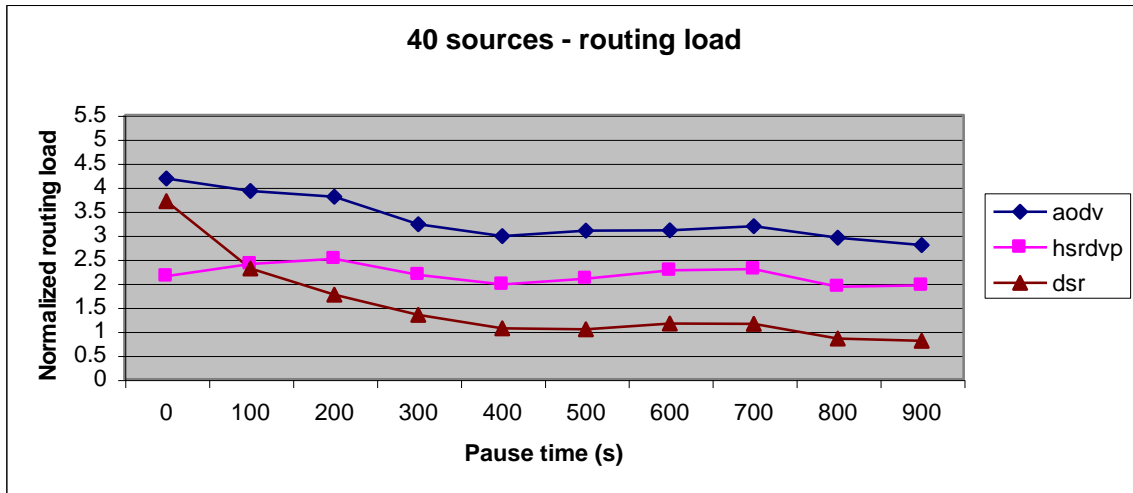
الشكل (٢٦ - أ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله حزمتين بالثانية.



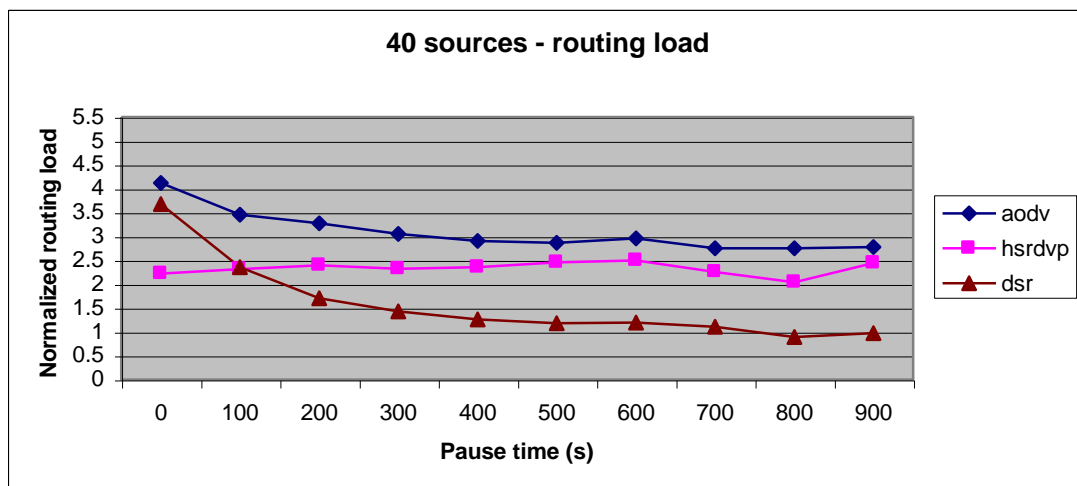
الشكل (٢٦ - ب) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله أربع حزم بالثانية.



الشكل (٢٦ - ج) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله ست حزم بالثانية.



الشكل (٢٦ - د) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله ثمان حزم بالثانية.



الشكل (٢٦ - هـ) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات المرسله عشر حزم بالثانية.

الشكل (٢٦) يبين عبء التمرير القياسي عندما يكون عدد المصادر المرسله أربعون ومعدل حزم البيانات (٢, ٤, ٦, ٨, ١٠) حزم بالثانية.

٥-٤ عناصر جودة البروتوكول المقترح:

يتمتع البروتوكول المقترح بعناصر الجودة التالية:

- يظهر البروتوكول مقاومة كبيرة للانقطاعات مما يسرع من عملية استلام الحزم.
- يعطي هذا البروتوكول نسبة تسليم عالية وذلك بسبب وجود مسارات بديلة.
- يوفر البروتوكول معلومات عن عدد من الحواسيب مما يساعد في عملية إرسال حزم البيانات إليها دون الحاجة إلى آلية تحديد المسار.
- يقدم هذا البروتوكول نسبة منخفضة من عبء التمرير القياسي بالمقارنة مع نسبة استلام الحزم.

٦-٤ خلاصة النتائج:

أظهر بروتوكول HSRDVP أداءً جيداً عند مقارنته مع بروتوكولي AODV و DSR. استخدم في تقييم الأداء ثلاثة مقاييس هي: نسبة الحزم المستلمة، معدل التأخير بين نهايتين، وعبء التمرير القياسي.

عند مقارنة البروتوكول المقترح مع بروتوكول AODV، فقد أظهر البروتوكول المقترح أداءً متقارباً مع أداء بروتوكول AODV عند المقارنة بمقياس نسبة الحزم المستلمة وبفارق لا يتجاوز ١٠% لكل منهما. أما في مقياس معدل التأخير بين نهايتين فقد كانت الأفضلية في الأغلبية العظمى للبروتوكول المقترح وذلك بنسبة تحسين تصل إلى ٨٠%. كما قدم البروتوكول المقترح أداءً مماثلاً في مقياس عبء التمرير القياسي حيث وصلت نسبة التحسين فيه إلى ٦٣%.

عند مقارنة البروتوكول المقترح مع بروتوكول DSR، فقد أظهر البروتوكول المقترح نتائج أفضل من بروتوكول DSR، وذلك في مقياس نسبة استلام الحزم، ومعدل التأخير بين نهايتين،

حيث وصلت نسبة التحسين لكليهما على التوالي إلى ٦٣% و ٩٨%. أما في مقياس عبء التمرير القياسي فقد كانت الأفضلية لبروتوكول DSR، باستثناء الحالات التي يكون بها زمن التوقف صفرًا.

يلاحظ أن البروتوكول المقترح يظهر نتائج أسوأ من البروتوكولين الآخرين في مقياس عبء التمرير القياسي في الحالات التي يكون فيها معدل استلام الحزم حزمين بالثانية، كما يلاحظ أن العلاقة بين أداء البروتوكول المقترح وبروتوكول AODV عند المقارنة بنسبة الحزم المستلمة تأخذ شكل المنحنى الطبيعي (الجرسي)، بينما تأخذ منحنى العلاقة الطردية بالمقارنة مع بروتوكول DSR في نفس المعيار.

٧-٤ الأعمال المستقبلية

تحسين أداء البروتوكول المقترح بإضافة التعديلات الآتية:

- تعديل آلية تحديد المسار، وذلك بإيصال رسالة إجابة طريق إلى باقي طريق التمرير، وجعلها متوافقة مع مفهوم الـ uni-cast.
- تعديل آلية إصلاح المسار وذلك بإضافة علم إلى حزم البيانات. يساعد هذا العلم في اختيار الطريق البديل، كما أنه يتم إضافة بعض التعديلات على الآلية تقلل من عبء التمرير القياسي.
- تعديل آلية رسائل الخطأ يجعلها أكثر مرونة مع مفهومي uni-cast و multi-cast.

- 1) Basagni, S. Conti, M. Giordano, S. and Stojmenovic, I. **Mobile Ad Hoc Networking**, wiley-Interscience, 2004.
- 2) Bertseasv, D. and Gallager, R. **Data Networks**, Prentice Hall, 1992.
- 3) Blum, J. Eskandarian, A. and Hoffman, L. **Challenges of Intervehicle Ad Hoc Networks**, IEEE Transactions on Intelligent Transportation Systems, vol. 5, No. 4, pp. 347-351, 12/2004.
- 4) Dube, R. Rais, C. Wang, K. and Tripathi, S. **Signal Stability based Adaptive Routing (SSA) for Ad-Hoc Mobile Networks**, IEEE Personal Communications, pp. 36-45,1997.
- 5) Fall, K. and Varadhan, K. **The ns Manual (formerly ns Notes and Documentation)**, <http://www.isi.edu/nsnam/ns/ns-documentation>, 12/6/2006.
- 6) Johnson, D. Maltz, D. and Broch, J. **DSR: The Dynamic Source Routing Protocol for Multi-Hop Wireless Ad Hoc Networks**, Ad Hoc Networking, edited by Charles E. Perkins, Chapter 5, Addison-Wesley, pp. 139-172, 2001.
- 7) Lee, Y. Gerla, M. Chen, J. Chen, J. Zhou, B. and Caruso, A. **“Direction” Forward Routing for Highly Mobile Ad Hoc Networks**, Ad Hoc & Sensor Wireless Networks, pp. 1-18, 24/1/2006.
- 8) Malking, G. **RIP Version 2 Carrying Additional Information**, <http://citeseer.ist.psu.edu/422580.html>,1994.
- 9) Mosko, M. Garcia-Luna-Aceves, J. **Multipath routing in wireless mesh networks**, First IEEE Workshop on Wireless Mesh Networks (WiMesh 2005), Santa Clara CA, pp. 64-70, 26/9/2005.

- 10) Naumov, V. and Gross, T. **Scalability of routing methods in ad hoc networks**, Performance Evaluation, vol. 62, No. 4, pp. 193-209, 2005.
- 11) Perkins, C. and Bhagwat, P. **Highly Dynamic Destination-Sequenced Distance-Vector Routing**, SIGCOM Conference Proceedings, vol. 24, No. 4, pp. 234-244, 10/1994.
- 12) Perkins, C. and Royer, E. **Ad-hoc On-Demand Distance Vector Routing**, Proceedings of the Second IEEE Workshop on Mobile Computing Systems and Applications, IEEE Computer Society, pp. 90–100, 2/1999.
- 13) Perkins, C. Royer, E. Das, S. and Marina, M. **Performance Comparison of Two On-Demand Routing Protocols for Ad Hoc Networks**, IEEE Personal Communications, pp. 16-28, 2/2001.
- 14) Ramasubramanian, V. Haas, Z. and Sirer, E. **SHARP: A Hybrid Adaptive Routing Protocol for Mobile Ad Hoc Networks**, MobiHoc, pp. 303-314, 2003.
- 15) Samal S. **Mobility pattern aware routing in mobile ad hoc networks**, MS Thesis, Virginia Polytechnic Institute and State University, 5/2003.
- 16) Yi, Y. Gerla, M. and Jin, T. **Efficient Flooding in Ad Hoc Networks: comparative Performance Study**, IEEE International Conference on Communications (ICC 2003), pp. 1-10, 5/2003.
- 17) Youn, J. Lee, J. Sung, D. and Kage, C. **Quick Local Repair Scheme using Adaptive Promiscuous Mode in Mobile Ad Hoc Networks**, Journal of Networks, vol. 1, No. 1, pp. 1-11, 5/2006.

ABSTRACT

Mobile communication has become very popular. A primary reason for this popularity is the widespread use of laptop computers, which continue to show improvements in convenience, mobility, memory capacity, and availability of disk storage. In recent years, wireless communication has become an important part of our lives, to a point where life appears difficult without it.

Wireless networks can be divided into two types. The first type is the infrastructure-based wireless network, which is a network with pre-constructed infrastructure that is made of fixed and wired network nodes and gateways, with, typically, network services delivered via these preconfigured infrastructures. The second type of wireless networks is the infrastructureless (or ad hoc) network. It is the cooperative engagement of a collection of mobile hosts without the required intervention of any fixed access point.

In this research, a hybrid routing protocol is proposed for ad hoc networks. This protocol has three mechanisms. The first one is route discovery. It is used when a route path is needed to deliver the data packets to a target computer. The second mechanism is route maintenance. It is used when a disconnection happens within the data routing path among any two devices belonging to the route of the data transmission. The third mechanism is message error.

To evaluate the proposed protocol, it was compared with two well-known protocols: AODV and DSR. The main performance metrics used are the packet delivery ratio, the average end-to-end delay of data packets and the normalized routing load.

The main simulation results are as follows: when the proposed protocol is compared with AODV, the packet delivery ratio is approximately the same in both protocols, but noticeable improvement was observed in the other two factors in favor of the proposed protocol. Second, the comparison with DSR reveals that the proposed algorithm is superior in terms of packet delivery ratio and average end-to-end delay of data packets, but DSR overall has lower normalized routing load.

ملحق فترة الثقة عندما تكون درجة الثقة (٩٥%)

(١) فترة ثقة نتائج بروتوكول DSR.

أ- معدل التأخر بين نهايتين:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.1230	.0773	0	10	2
.1460	.0480	100	10	2
.1245	.0393	200	10	2
.0477	.0276	300	10	2
.0551	.0117	400	10	2
.0321	.0145	500	10	2
.0193	.0161	600	10	2
.0423	.0084	700	10	2
.0258	.0078	800	10	2
.0165	.0121	900	10	2
.0947	.0563	0	20	2
.0503	.0302	100	20	2
.0360	.0246	200	20	2
.0385	.0230	300	20	2
.0506	.0259	400	20	2
.0254	.0170	500	20	2
.0223	.0167	600	20	2
.0383	.0105	700	20	2
.0312	.0131	800	20	2
.0165	.0121	900	20	2
.7923	.1802	0	30	2
.0556	.0392	100	30	2
.0533	.0355	200	30	2
.0948	.0300	300	30	2
.0714	.0197	400	30	2
.1166	0	500	30	2
.1297	.0265	600	30	2
.0712	.0139	700	30	2
.0514	.0131	800	30	2
.0245	.0170	900	30	2
3.9069	1.6821	0	40	2
2.3399	.9596	100	40	2
1.8202	.4879	200	40	2
.9058	.1494	300	40	2
.9822	.1515	400	40	2
.7331	.0054	500	40	2
.4604	.0895	600	40	2
.3985	.1323	700	40	2
.2471	.0467	800	40	2
.0245	.0170	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0862	.0590	0	10	4
.0916	.0451	100	10	4
.0795	.0442	200	10	4
.0317	.0216	300	10	4
.0617	.0052	400	10	4
.0193	.0152	500	10	4
.0229	.0155	600	10	4
.0353	.0134	700	10	4
.0231	.0132	800	10	4
.0170	.0113	900	10	4
2.9933	1.8662	0	20	4
2.2152	1.2034	100	20	4
1.3782	.9573	200	20	4
.9653	.3912	300	20	4
.9975	.1475	400	20	4
1.0760	.0999	500	20	4
1.4141	.4711	600	20	4
.4174	.1593	700	20	4
.1918	.0473	800	20	4
1.2297	0	900	20	4
4.9787	4.3060	0	30	4
4.1667	2.8239	100	30	4
3.7123	2.6775	200	30	4
3.6285	2.1527	300	30	4
3.1738	1.8690	400	30	4
3.3877	2.0333	500	30	4
4.1917	2.4613	600	30	4
3.0366	1.1203	700	30	4
3.5351	1.5524	800	30	4
3.6882	1.4174	900	30	4
6.1710	4.9806	0	40	4
4.3762	3.7509	100	40	4
3.8784	3.1637	200	40	4
3.9426	2.9772	300	40	4
3.8005	2.7464	400	40	4
4.0193	2.6028	500	40	4
4.0773	3.0207	600	40	4
4.1451	2.4663	700	40	4
3.5381	2.4082	800	40	4
4.0780	2.7119	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.4873	.1790	0	10	6
.4590	.1925	100	10	6
.1676	.0567	200	10	6
.1390	.0247	300	10	6
.0471	.0221	400	10	6
.0263	.0184	500	10	6
.0756	.0254	600	10	6
.0359	.0200	700	10	6
.0343	.0177	800	10	6
.0515	.0071	900	10	6
4.5686	3.7503	0	20	6
3.7845	2.7643	100	20	6
3.2522	2.4394	200	20	6
3.2254	2.0083	300	20	6
3.5468	2.1014	400	20	6
3.1702	1.9728	500	20	6
3.1514	1.8799	600	20	6
3.1655	1.6296	700	20	6
3.2274	1.5834	800	20	6
2.9312	.7999	900	20	6
5.5012	4.8854	0	30	6
4.2157	3.6426	100	30	6
3.9725	3.1821	200	30	6
4.1970	2.9625	300	30	6
3.9314	2.8511	400	30	6
4.0204	2.8353	500	30	6
4.3148	3.3032	600	30	6
4.3350	2.5012	700	30	6
4.1899	2.5486	800	30	6
4.1645	2.4479	900	30	6
6.1096	5.3231	0	40	6
4.2638	3.7091	100	40	6
4.1432	3.2462	200	40	6
4.3545	3.1088	300	40	6
3.9044	2.8509	400	40	6
4.2415	2.7549	500	40	6
4.4412	3.4479	600	40	6
4.3236	2.7919	700	40	6
4.3618	2.7922	800	40	6
4.4175	2.5144	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.0258	.5159	0	10	8
1.4053	.6843	100	10	8
1.0680	.3567	200	10	8
.9584	.4607	300	10	8
.7765	.0340	400	10	8
.7493	.1889	500	10	8
1.0480	.2430	600	10	8
.3039	.0580	700	10	8
1.4514	0	800	10	8
1.7647	.1327	900	10	8
5.1472	4.2744	0	20	8
3.7902	3.2133	100	20	8
3.5137	2.8757	200	20	8
3.9104	2.7343	300	20	8
3.8778	2.9419	400	20	8
4.0393	2.6848	500	20	8
3.7022	2.1936	600	20	8
4.0413	2.7497	700	20	8
4.1199	2.1008	800	20	8
4.1455	2.5475	900	20	8
5.6311	5.0061	0	30	8
4.0582	3.5037	100	30	8
3.9046	3.2550	200	30	8
3.9934	3.0805	300	30	8
4.2230	2.8813	400	30	8
4.1999	3.1607	500	30	8
3.6794	2.7738	600	30	8
3.9291	2.3357	700	30	8
3.8840	2.6666	800	30	8
3.8407	2.6799	900	30	8
5.8378	4.9721	0	40	8
4.2654	3.5856	100	40	8
3.8818	3.2095	200	40	8
4.3664	3.0053	300	40	8
3.7833	2.9358	400	40	8
3.9477	2.7915	500	40	8
3.9975	3.0457	600	40	8
4.5008	3.0007	700	40	8
3.9083	2.7186	800	40	8
4.0659	2.7862	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.7673	1.0230	0	10	10
1.9333	1.1796	100	10	10
1.8327	.8885	200	10	10
1.7260	1.1032	300	10	10
1.6223	.6062	400	10	10
1.9477	.7356	500	10	10
1.9439	1.0998	600	10	10
1.4469	.2613	700	10	10
2.5472	.4592	800	10	10
2.8942	.8412	900	10	10
5.1774	4.3488	0	20	10
3.7711	3.3399	100	20	10
3.9574	2.9594	200	20	10
3.4681	2.4909	300	20	10
3.7653	2.5969	400	20	10
3.4413	2.7522	500	20	10
3.4321	2.6030	600	20	10
3.9291	2.3357	700	20	10
4.3758	2.4185	800	20	10
3.6569	2.0279	900	20	10
5.6041	4.9124	0	30	10
3.9667	3.3859	100	30	10
3.9019	3.0750	200	30	10
3.8875	3.0223	300	30	10
3.9680	2.8074	400	30	10
4.2133	3.1091	500	30	10
3.7002	2.7626	600	30	10
3.7921	2.4198	700	30	10
3.8183	2.6407	800	30	10
3.8475	2.5647	900	30	10
5.6347	4.9088	0	40	10
4.0012	3.5218	100	40	10
3.9184	3.1246	200	40	10
4.2837	3.0604	300	40	10
4.2720	3.2432	400	40	10
4.2043	3.0075	500	40	10
4.0172	3.3088	600	40	10
4.2857	3.3494	700	40	10
4.3018	2.9007	800	40	10
4.5246	2.9841	900	40	10

ب) نسبة استلام الحزم:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
99.1420	98.6820	0	10	2
99.1241	98.1159	100	10	2
99.4395	97.6325	200	10	2
99.5598	98.0462	300	10	2
99.4025	98.5995	400	10	2
100	97.0305	500	10	2
99.7825	99.3715	600	10	2
99.7846	99.5914	700	10	2
99.9462	99.5658	800	10	2
100	99.9040	900	10	2
99.6008	99.3992	0	20	2
97.8971	97.1569	100	20	2
98.5453	98.0287	200	20	2
99.7844	99.7136	300	20	2
99.8931	98.6429	400	20	2
100	99.1334	500	20	2
99.9498	99.7762	600	20	2
99.8999	99.6361	700	20	2
99.9210	99.8630	800	20	2
100	99.9040	900	20	2
99.5576	96.1184	0	30	2
97.5928	96.7852	100	30	2
98.2248	97.5072	200	30	2
99.8727	99.6793	300	30	2
99.9159	99.3001	400	30	2
100	99.0873	500	30	2
99.9311	99.4989	600	30	2
100	99.4479	700	30	2
100	99.5958	800	30	2
99.9920	99.9800	900	30	2
89.6786	73.5554	0	40	2
93.8370	82.5250	100	40	2
96.5092	88.0588	200	40	2
99.3943	93.3437	300	40	2
98.7502	92.6158	400	40	2
100	95.0050	500	40	2
99.7414	96.3766	600	40	2
99.2314	97.6686	700	40	2
99.8763	98.0097	800	40	2
99.9920	99.9800	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
99.4376	99.2744	0	10	4
99.5035	99.0925	100	10	4
99.8520	98.4840	200	10	4
99.7457	99.6023	300	10	4
99.9134	98.6266	400	10	4
99.9745	99.1535	500	10	4
100	99.0199	600	10	4
99.9324	99.5776	700	10	4
100	97.0483	800	10	4
99.9971	99.9709	900	10	4
82.0370	74.1810	0	20	4
87.8668	77.7732	100	20	4
89.7870	86.4770	200	20	4
97.3504	92.8516	300	20	4
98.8191	91.6449	400	20	4
99.6126	90.1954	500	20	4
96.0096	86.3624	600	20	4
98.4049	95.0311	700	20	4
99.9052	97.2968	800	20	4
100	90.0062	900	20	4
55.1559	47.1061	0	30	4
65.8410	47.5170	100	30	4
68.2457	54.7183	200	30	4
75.3032	61.6248	300	30	4
78.4956	62.3504	400	30	4
78.5552	59.8248	500	30	4
71.3065	51.6595	600	30	4
86.3310	68.0630	700	30	4
84.0184	62.5836	800	30	4
83.6716	61.2864	900	30	4
45.9019	36.6081	0	40	4
51.6088	42.4172	100	40	4
56.7294	46.6326	200	40	4
61.2324	50.9516	300	40	4
66.5613	52.3647	400	40	4
66.7746	49.6114	500	40	4
64.0511	49.0949	600	40	4
70.0542	50.2058	700	40	4
71.1885	52.1895	800	40	4
63.6336	51.8584	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
98.7677	95.7243	0	10	6
98.6410	95.5730	100	10	6
99.5478	98.1382	200	10	6
99.7361	99.0019	300	10	6
99.9661	99.1479	400	10	6
99.8623	99.7837	500	10	6
99.8981	99.3239	600	10	6
99.8898	99.7282	700	10	6
99.9426	99.7434	800	10	6
100	99.8879	900	10	6
53.9287	47.8253	0	20	6
60.0195	50.3865	100	20	6
68.3639	56.4101	200	20	6
74.0349	58.7691	300	20	6
72.7756	57.2224	400	20	6
74.2202	59.7518	500	20	6
77.3940	59.6980	600	20	6
78.1478	63.7522	700	20	6
80.6978	60.7982	800	20	6
90.7047	64.0313	900	20	6
37.0521	31.8559	0	30	6
43.2641	33.5839	100	30	6
46.1027	36.7973	200	30	6
51.9326	41.4814	300	30	6
52.7980	41.3520	400	30	6
53.6232	39.1788	500	30	6
49.0556	33.8584	600	30	6
59.6118	43.7202	700	30	6
60.8808	41.2312	800	30	6
58.6245	40.0155	900	30	6
31.9134	23.2206	0	40	6
38.7892	26.6788	100	40	6
39.5878	27.6142	200	40	6
45.4386	32.1314	300	40	6
46.7301	31.8459	400	40	6
47.1425	30.4755	500	40	6
43.9476	24.9584	600	40	6
51.2592	34.2628	700	40	6
52.3244	32.4776	800	40	6
50.1915	31.1925	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
93.6409	86.0531	0	10	8
90.6529	80.0771	100	10	8
95.8223	87.1657	200	10	8
95.1012	89.0688	300	10	8
98.6272	91.1028	400	10	8
98.3675	92.6185	500	10	8
98.2473	87.4027	600	10	8
99.4062	95.9958	700	10	8
99.6686	85.0574	800	10	8
99.4396	80.2704	900	10	8
40.5283	34.9597	0	20	8
47.0220	40.3740	100	20	8
51.3550	43.1510	200	20	8
53.7727	42.1633	300	20	8
53.7924	44.2256	400	20	8
57.5121	42.4379	500	20	8
60.0637	43.0719	600	20	8
56.2763	46.3117	700	20	8
66.9817	45.2443	800	20	8
58.1467	41.1733	900	20	8
30.1753	23.9927	0	30	8
33.4935	28.3885	100	30	8
36.6452	28.5188	200	30	8
41.5969	30.2371	300	30	8
42.9260	31.1000	400	30	8
40.3877	31.5043	500	30	8
40.5622	34.3538	600	30	8
48.5294	33.4846	700	30	8
48.6995	31.3805	800	30	8
42.4388	34.9292	900	30	8
29.2789	21.4291	0	40	8
34.3445	24.4055	100	40	8
33.7202	26.5418	200	40	8
39.7454	26.9546	300	40	8
43.3647	30.0733	400	40	8
40.5438	30.6882	500	40	8
41.0993	27.2747	600	40	8
40.5101	28.9419	700	40	8
47.1821	30.0419	800	40	8
44.3538	31.5782	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
83.3127	72.3953	0	10	10
79.8860	68.1700	100	10	10
85.0855	70.0805	200	10	10
83.4932	75.1068	300	10	10
89.6794	77.1106	400	10	10
90.4868	76.0552	500	10	10
86.5116	71.8004	600	10	10
96.1453	82.2627	700	10	10
93.4951	67.2049	800	10	10
89.9050	60.2830	900	10	10
34.1593	28.1787	0	20	10
36.5539	31.6641	100	20	10
40.8400	32.2060	200	20	10
51.9156	37.6924	300	20	10
46.4025	36.7795	400	20	10
48.8370	37.3070	500	20	10
49.3114	36.2286	600	20	10
48.5294	33.4846	700	20	10
49.9412	33.5628	800	20	10
58.7032	38.8688	900	20	10
24.5916	19.7284	0	30	10
27.6679	24.0001	100	30	10
30.8124	23.5256	200	30	10
34.6495	25.2665	300	30	10
36.4184	25.9996	400	30	10
33.7399	25.6621	500	30	10
33.8222	28.8158	600	30	10
41.1162	27.4238	700	30	10
40.9211	26.1649	800	30	10
36.1865	28.3655	900	30	10
19.3844	16.4016	0	40	10
24.5182	19.3778	100	40	10
24.7241	20.1119	200	40	10
27.7643	19.8917	300	40	10
26.4672	21.1148	400	40	10
31.0252	18.6748	500	40	10
27.2120	19.8900	600	40	10
29.1675	21.8425	700	40	10
31.1416	22.8384	800	40	10
27.3809	20.5191	900	40	10

(ج) عبء التمرير القياسي:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.6492	1.2693	0	10	2
1.2019	.8607	100	10	2
.7173	.4717	200	10	2
.4516	.3094	300	10	2
.3412	.2318	400	10	2
.2304	.1490	500	10	2
.3157	.1987	600	10	2
.2476	.1402	700	10	2
.1930	.0868	800	10	2
.0303	.0181	900	10	2
1.3358	1.0616	0	20	2
1.9745	1.6086	100	20	2
1.4331	1.1375	200	20	2
.3257	.2608	300	20	2
.3177	.2057	400	20	2
.1929	.1369	500	20	2
.2071	.1291	600	20	2
.2100	.1387	700	20	2
.1699	.0874	800	20	2
.0303	.0181	900	20	2
1.6966	1.1925	0	30	2
1.7975	1.4739	100	30	2
1.1929	.9414	200	30	2
.4489	.2950	300	30	2
.2965	.2203	400	30	2
.2573	.1309	500	30	2
.2671	.1446	600	30	2
.2469	.1593	700	30	2
.1695	.0983	800	30	2
.0343	.0224	900	30	2
3.0314	1.8912	0	40	2
1.8456	1.1496	100	40	2
1.3161	.7188	200	40	2
.7795	.3368	300	40	2
.8528	.3095	400	40	2
.5247	.1618	500	40	2
.3875	.1894	600	40	2
.3597	.2248	700	40	2
.2489	.1329	800	40	2
.0343	.0224	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.7659	.5669	0	10	4
.5505	.3948	100	10	4
.3517	.2302	200	10	4
.2184	.1529	300	10	4
.2086	.0938	400	10	4
.1268	.0896	500	10	4
.1186	.0806	600	10	4
.1351	.0834	700	10	4
.1203	.0560	800	10	4
.0234	.0123	900	10	4
2.2408	1.4812	0	20	4
1.4202	.8756	100	20	4
.8321	.6725	200	20	4
.5809	.3301	300	20	4
.5129	.2002	400	20	4
.5848	.1005	500	20	4
.6025	.2738	600	20	4
.2960	.1598	700	20	4
.1549	.0732	800	20	4
.4603	0	900	20	4
3.4133	2.7036	0	30	4
2.4645	1.7264	100	30	4
1.7513	1.2228	200	30	4
1.3276	.8676	300	30	4
1.2493	.7453	400	30	4
1.3186	.7459	500	30	4
1.5501	.8952	600	30	4
1.1180	.4838	700	30	4
1.1110	.5453	800	30	4
1.0147	.4383	900	30	4
4.5318	3.3543	0	40	4
2.8471	2.2185	100	40	4
1.9032	1.4888	200	40	4
1.6362	1.2093	300	40	4
1.4471	1.0310	400	40	4
1.5606	.9205	500	40	4
1.4936	.9784	600	40	4
1.5660	.8795	700	40	4
1.2356	.8093	800	40	4
1.1479	.8671	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.8716	.4732	0	10	6
.6723	.3862	100	10	6
.2869	.2026	200	10	6
.2384	.1216	300	10	6
.1442	.0832	400	10	6
.0947	.0526	500	10	6
.1499	.0684	600	10	6
.1060	.0545	700	10	6
.0683	.0400	800	10	6
.0629	0	900	10	6
3.1061	2.3530	0	20	6
2.1018	1.4908	100	20	6
1.4545	.9771	200	20	6
1.3005	.7462	300	20	6
1.1914	.7048	400	20	6
1.1690	.6430	500	20	6
1.0691	.6027	600	20	6
.9527	.6082	700	20	6
.9581	.4905	800	20	6
.8972	.2191	900	20	6
3.7120	3.1346	0	30	6
2.5716	2.0997	100	30	6
1.9378	1.3967	200	30	6
1.4118	1.0305	300	30	6
1.2882	.9077	400	30	6
1.3659	.9298	500	30	6
1.5807	1.1147	600	30	6
1.2636	.7250	700	30	6
1.1713	.6726	800	30	6
1.0622	.6752	900	30	6
4.3603	3.5455	0	40	6
2.6355	2.1709	100	40	6
2.0463	1.5476	200	40	6
1.5200	1.1229	300	40	6
1.4526	.9761	400	40	6
1.4673	1.0336	500	40	6
1.8061	1.1405	600	40	6
1.3174	.8523	700	40	6
1.1646	.7688	800	40	6
1.0766	.7343	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.9830	.5083	0	10	8
1.0968	.5797	100	10	8
.6112	.3141	200	10	8
.5242	.3115	300	10	8
.4463	.1098	400	10	8
.3643	.1285	500	10	8
.4638	.1360	600	10	8
.1885	.0689	700	10	8
.5390	.0734	800	10	8
.8030	.0498	900	10	8
3.5971	2.6085	0	20	8
2.0948	1.5345	100	20	8
1.4103	1.0770	200	20	8
1.3547	.9669	300	20	8
1.1683	.8592	400	20	8
1.2812	.6826	500	20	8
1.2215	.6823	600	20	8
1.1581	.7284	700	20	8
1.2281	.4413	800	20	8
1.1055	.5710	900	20	8
4.0161	3.1202	0	30	8
2.5087	2.0151	100	30	8
1.8251	1.4568	200	30	8
1.5625	1.0815	300	30	8
1.3966	.8988	400	30	8
1.3843	.9370	500	30	8
1.1894	.9081	600	30	8
1.0587	.8057	700	30	8
1.2376	.7345	800	30	8
1.0100	.6959	900	30	8
4.1312	3.2868	0	40	8
2.6489	1.9594	100	40	8
1.8628	1.6514	200	40	8
1.5576	1.1234	300	40	8
1.2628	.8603	400	40	8
1.2256	.8518	500	40	8
1.3819	.9444	600	40	8
1.3563	.9550	700	40	8
1.0623	.6288	800	40	8
1.0161	.5798	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.2323	.6973	0	10	10
1.1651	.7674	100	10	10
1.0093	.4629	200	10	10
.7149	.4912	300	10	10
.6352	.2967	400	10	10
.6255	.2674	500	10	10
.7138	.3696	600	10	10
.5088	.1469	700	10	10
.7426	.1757	800	10	10
1.0195	.2669	900	10	10
3.7047	2.6261	0	20	10
2.2171	1.5772	100	20	10
1.7023	1.1354	200	20	10
1.2484	.7208	300	20	10
1.0806	.7701	400	20	10
1.1278	.7348	500	20	10
1.1388	.6672	600	20	10
1.0587	.8057	700	20	10
1.3680	.5831	800	20	10
.8888	.4712	900	20	10
4.1781	3.2813	0	30	10
2.4503	2.0177	100	30	10
1.9425	1.4016	200	30	10
1.5411	1.0951	300	30	10
1.2905	.8599	400	30	10
1.3950	.9714	500	30	10
1.1424	.8790	600	30	10
1.0631	.7900	700	30	10
1.1656	.6711	800	30	10
.9869	.6451	900	30	10
3.9442	3.4004	0	40	10
2.6905	2.0182	100	40	10
1.8705	1.5376	200	40	10
1.6656	1.1885	300	40	10
1.4784	1.0497	400	40	10
1.4998	.8660	500	40	10
1.3667	1.0244	600	40	10
1.3438	.8669	700	40	10
1.0439	.7357	800	40	10
1.2896	.6515	900	40	10

٢) فترة ثقة نتائج بروتوكول AODV.

أ- معدل التأخر بين نهايتين:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0456	.0290	0	10	2
.0620	.0230	100	10	2
.0395	.0161	200	10	2
.0214	.0164	300	10	2
.0236	.0148	400	10	2
.0215	.0150	500	10	2
.0189	.0169	600	10	2
.0294	.0103	700	10	2
.0286	.0090	800	10	2
.0180	.0137	900	10	2
.0438	.0298	0	20	2
.0503	.0302	100	20	2
.0360	.0246	200	20	2
.0288	.0200	300	20	2
.0323	.0175	400	20	2
.0221	.0174	500	20	2
.0253	.0188	600	20	2
.0295	.0136	700	20	2
.0223	.0165	800	20	2
.0180	.0137	900	20	2
.0520	.0380	0	30	2
.0556	.0392	100	30	2
.0533	.0355	200	30	2
.0373	.0268	300	30	2
.0380	.0225	400	30	2
.0324	.0236	500	30	2
.0343	.0227	600	30	2
.0434	.0212	700	30	2
.0306	.0186	800	30	2
.0262	.0177	900	30	2
.1588	.0668	0	40	2
.2086	.0801	100	40	2
.1922	.0737	200	40	2
.1019	.0315	300	40	2
.1454	.0403	400	40	2
.1479	.0145	500	40	2
.1473	.0263	600	40	2
.0567	.0340	700	40	2
.0461	.0304	800	40	2
.0262	.0177	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0421	.0240	0	10	4
.0447	.0235	100	10	4
.0379	.0211	200	10	4
.0266	.0168	300	10	4
.0273	.0147	400	10	4
.0229	.0158	500	10	4
.0208	.0168	600	10	4
.0280	.0165	700	10	4
.0308	.0167	800	10	4
.0178	.0124	900	10	4
.1810	.1249	0	20	4
.3234	.1459	100	20	4
.2963	.1752	200	20	4
.1629	.0724	300	20	4
.1830	.0408	400	20	4
.3449	.0353	500	20	4
.3892	.1316	600	20	4
.1265	.0471	700	20	4
.0660	.0346	800	20	4
.4314	0	900	20	4
1.9400	.5720	0	30	4
1.3549	.7856	100	30	4
1.2743	.8173	200	30	4
1.1347	.6540	300	30	4
1.2420	.6454	400	30	4
1.3235	.6848	500	30	4
1.6643	.9898	600	30	4
1.1627	.4084	700	30	4
1.3687	.4927	800	30	4
1.5754	.5669	900	30	4
1.7298	1.1464	0	40	4
1.7163	1.1644	100	40	4
1.7575	1.2145	200	40	4
1.6485	1.1378	300	40	4
1.6519	1.0581	400	40	4
1.7765	1.1078	500	40	4
1.8245	1.2601	600	40	4
1.7961	.9565	700	40	4
1.7520	.9771	800	40	4
1.7519	1.2533	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0449	.0264	0	10	6
.0594	.0365	100	10	6
.0420	.0283	200	10	6
.0360	.0238	300	10	6
.0331	.0225	400	10	6
.0250	.0184	500	10	6
.0361	.0227	600	10	6
.0317	.0196	700	10	6
.0305	.0182	800	10	6
.0436	.0135	900	10	6
.7195	.5461	0	20	6
.9641	.7190	100	20	6
.9639	.5806	200	20	6
.9213	.5030	300	20	6
1.1660	.5885	400	20	6
1.0197	.6348	500	20	6
1.0021	.5771	600	20	6
.8759	.4802	700	20	6
1.2799	.4739	800	20	6
1.3445	.2308	900	20	6
1.8662	1.4879	0	30	6
1.9937	1.4296	100	30	6
1.9156	1.4956	200	30	6
1.8512	1.3850	300	30	6
1.9144	1.3175	400	30	6
1.9607	1.3293	500	30	6
2.1250	1.5246	600	30	6
2.0996	1.1047	700	30	6
2.0856	1.2460	800	30	6
2.1250	1.2630	900	30	6
2.3999	1.8109	0	40	6
2.1976	1.5795	100	40	6
2.2326	1.6609	200	40	6
2.2596	1.5571	300	40	6
2.0480	1.4082	400	40	6
2.1928	1.4169	500	40	6
2.3380	1.7026	600	40	6
2.3825	1.3942	700	40	6
2.3934	1.4916	800	40	6
2.4173	1.3770	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0833	.0466	0	10	8
.1585	.0887	100	10	8
.1229	.0501	200	10	8
.1170	.0709	300	10	8
.1146	.0365	400	10	8
.0875	.0303	500	10	8
.1681	.0331	600	10	8
.0864	.0314	700	10	8
.2327	.0146	800	10	8
.3874	0	900	10	8
1.3302	1.1553	0	20	8
1.3560	1.1472	100	20	8
1.4966	1.1407	200	20	8
1.4563	1.0721	300	20	8
1.5471	1.1049	400	20	8
1.4823	1.0285	500	20	8
1.6670	1.1218	600	20	8
1.4435	1.0395	700	20	8
1.6643	.8518	800	20	8
1.8651	1.1540	900	20	8
2.1090	1.8109	0	30	8
1.9162	1.6100	100	30	8
1.9946	1.6166	200	30	8
1.9314	1.4844	300	30	8
1.9773	1.5063	400	30	8
1.9665	1.6163	500	30	8
1.8908	1.5298	600	30	8
2.0667	1.2631	700	30	8
2.1252	1.4029	800	30	8
1.9686	1.2767	900	30	8
2.2477	1.7630	0	40	8
2.0691	1.6428	100	40	8
1.9851	1.6108	200	40	8
2.2174	1.5322	300	40	8
1.8984	1.4776	400	40	8
1.9114	1.4351	500	40	8
2.0639	1.4920	600	40	8
2.3152	1.4624	700	40	8
2.1415	1.4367	800	40	8
2.1123	1.3149	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.1915	.1047	0	10	10
.3432	.1926	100	10	10
.3183	.1453	200	10	10
.2987	.2080	300	10	10
.2897	.1158	400	10	10
.3387	.1171	500	10	10
.4713	.2168	600	10	10
.2859	.0764	700	10	10
.5281	.1140	800	10	10
.7667	.1519	900	10	10
1.6604	1.4025	0	20	10
1.6183	1.4265	100	20	10
1.7071	1.3081	200	20	10
1.5119	1.2707	300	20	10
1.5906	1.2102	400	20	10
1.5283	1.2759	500	20	10
1.6467	1.2347	600	20	10
1.6504	1.1233	700	20	10
2.1052	1.2787	800	20	10
1.7413	.9709	900	20	10
2.1732	1.9060	0	30	10
1.9603	1.6539	100	30	10
2.0134	1.6395	200	30	10
1.9388	1.5115	300	30	10
1.9690	1.5247	400	30	10
2.0432	1.6162	500	30	10
1.9091	1.4530	600	30	10
2.0879	1.2557	700	30	10
2.0487	1.4232	800	30	10
1.9549	1.3056	900	30	10
2.2770	2.0134	0	40	10
1.9725	1.6629	100	40	10
1.9632	1.6277	200	40	10
2.1630	1.5334	300	40	10
2.0279	1.5726	400	40	10
2.1233	1.4998	500	40	10
2.0351	1.5375	600	40	10
2.3765	1.6869	700	40	10
2.1164	1.5678	800	40	10
2.2190	1.4669	900	40	10

ب) نسبة استلام الحزم:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
96.6664	96.0716	0	10	2
97.9464	96.3436	100	10	2
98.6203	98.2417	200	10	2
99.1133	98.7347	300	10	2
99.4305	98.7595	400	10	2
99.6268	99.4732	500	10	2
99.5587	99.3453	600	10	2
99.5621	99.3599	700	10	2
99.8217	99.2903	800	10	2
99.9632	99.9128	900	10	2
96.6447	96.1613	0	20	2
97.8971	97.1569	100	20	2
98.5453	98.0287	200	20	2
99.1098	98.8882	300	20	2
99.4521	98.5699	400	20	2
99.5795	99.3845	500	20	2
99.5546	99.3474	600	20	2
99.6586	99.1514	700	20	2
99.6772	99.3648	800	20	2
99.9632	99.9128	900	20	2
96.4819	95.8741	0	30	2
97.5928	96.7852	100	30	2
98.2248	97.5072	200	30	2
98.8442	98.4478	300	30	2
99.2086	98.5234	400	30	2
99.3791	99.0469	500	30	2
99.5008	98.9172	600	30	2
99.4822	99.0718	700	30	2
99.5727	99.2893	800	30	2
99.9215	99.7305	900	30	2
95.5936	92.7404	0	40	2
96.2015	92.3325	100	40	2
96.8722	93.2158	200	40	2
98.7419	96.5941	300	40	2
98.4442	95.0998	400	40	2
99.5634	95.7266	500	40	2
99.3009	95.4991	600	40	2
99.1113	98.3307	700	40	2
99.2656	98.6784	800	40	2
99.9215	99.7305	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
98.3033	97.8247	0	10	4
98.7103	98.2217	100	10	4
99.3301	98.6559	200	10	4
99.5119	99.3801	300	10	4
99.7381	98.8639	400	10	4
99.7440	99.6440	500	10	4
99.7303	99.6557	600	10	4
99.8339	99.4421	700	10	4
99.8488	99.5612	800	10	4
99.9791	99.9349	900	10	4
94.0834	92.0586	0	20	4
93.6809	88.5971	100	20	4
93.4872	89.9248	200	20	4
97.1074	94.2186	300	20	4
98.2287	93.9793	400	20	4
98.9910	90.4030	500	20	4
96.1780	88.1640	600	20	4
98.7870	95.6270	700	20	4
99.3863	97.8537	800	20	4
100	90.1897	900	20	4
77.7709	68.3091	0	30	4
78.1553	64.7267	100	30	4
77.1621	67.0999	200	30	4
81.3395	70.5725	300	30	4
82.4156	70.2284	400	30	4
82.5592	68.4608	500	30	4
76.1994	61.5606	600	30	4
87.8765	73.9395	700	30	4
86.2845	69.2155	800	30	4
85.9360	66.6740	900	30	4
66.2301	55.3279	0	40	4
66.2080	56.2180	100	40	4
67.6066	57.3634	200	40	4
70.4202	60.5538	300	40	4
72.7375	60.9625	400	40	4
72.4720	59.1320	500	40	4
71.4911	57.8249	600	40	4
76.1267	59.6993	700	40	4
74.7935	60.1065	800	40	4
71.4303	60.8077	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
98.6316	98.1664	0	10	6
98.7158	97.6902	100	10	6
99.2513	98.4767	200	10	6
99.4332	99.1668	300	10	6
99.7770	98.9750	400	10	6
99.7961	99.5959	500	10	6
99.7345	99.2475	600	10	6
99.7452	99.4608	700	10	6
99.7918	99.4602	800	10	6
100	99.2132	900	10	6
76.9443	71.9497	0	20	6
74.8288	68.5412	100	20	6
78.6698	69.4962	200	20	6
81.7585	70.9995	300	20	6
79.2052	67.4608	400	20	6
80.3362	69.1618	500	20	6
82.3169	70.9251	600	20	6
82.8338	72.8442	700	20	6
85.1417	68.8083	800	20	6
91.3679	70.9461	900	20	6
55.4926	48.4974	0	30	6
57.6615	46.0945	100	30	6
56.5193	47.8207	200	30	6
61.3240	51.6860	300	30	6
61.5636	50.4944	400	30	6
62.7872	48.6668	500	30	6
56.7104	43.6516	600	30	6
67.6375	52.8305	700	30	6
66.5267	49.8393	800	30	6
64.3050	47.9590	900	30	6
47.4493	35.1907	0	40	6
50.9737	35.6923	100	40	6
49.2388	36.1112	200	40	6
53.7562	40.3378	300	40	6
54.9588	39.4032	400	40	6
55.3406	37.9534	500	40	6
50.9008	33.5412	600	40	6
58.0696	41.3464	700	40	6
58.0557	39.9963	800	40	6
55.8150	38.1590	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
97.2961	95.4919	0	10	8
95.6149	92.3091	100	10	8
97.8388	93.3392	200	10	8
97.0239	94.5221	300	10	8
98.6240	94.5980	400	10	8
99.0763	96.2777	500	10	8
99.0146	92.4874	600	10	8
99.2966	96.5874	700	10	8
99.4744	90.1556	800	10	8
99.6924	87.4356	900	10	8
60.8934	55.8866	0	20	8
61.7584	56.6656	100	20	8
62.6527	56.1493	200	20	8
64.8308	56.0172	300	20	8
64.3231	56.2469	400	20	8
66.0874	53.9426	500	20	8
66.0042	53.6558	600	20	8
66.5111	59.5769	700	20	8
71.0673	55.5147	800	20	8
65.3110	50.6750	900	20	8
45.3322	38.1898	0	30	8
45.1434	39.8286	100	30	8
46.9741	38.4619	200	30	8
51.3829	41.0691	300	30	8
52.2878	42.0882	400	30	8
50.0623	41.1777	500	30	8
49.4324	42.8616	600	30	8
55.8707	41.1713	700	30	8
54.9818	40.3282	800	30	8
51.8512	43.5728	900	30	8
44.6273	33.5347	0	40	8
45.9439	33.8961	100	40	8
43.9620	35.5140	200	40	8
49.0159	36.9941	300	40	8
52.1930	38.2310	400	40	8
48.9393	39.2307	500	40	8
49.9601	36.3439	600	40	8
49.8080	36.4320	700	40	8
54.1644	38.3416	800	40	8
50.2300	39.4040	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
93.3703	88.8197	0	10	10
89.3776	82.4904	100	10	10
90.0840	82.7340	200	10	10
89.3063	83.7797	300	10	10
93.2543	85.2037	400	10	10
93.2267	83.2813	500	10	10
90.2422	79.5958	600	10	10
96.3509	86.4791	700	10	10
94.6806	77.2154	800	10	10
92.3886	72.4694	900	10	10
52.0858	46.6062	0	20	10
49.5272	44.9728	100	20	10
52.7593	45.5667	200	20	10
55.8517	51.2843	300	20	10
56.8780	49.7320	400	20	10
57.5973	48.1027	500	20	10
57.0274	46.8706	600	20	10
58.4574	49.1866	700	20	10
57.5312	43.8968	800	20	10
66.1989	48.5411	900	20	10
37.8835	31.6605	0	30	10
38.8119	34.2661	100	30	10
40.4316	32.7704	200	30	10
44.2099	35.3561	300	30	10
45.7000	36.1880	400	30	10
42.4738	34.8242	500	30	10
42.8936	36.9524	600	30	10
49.0421	34.9299	700	30	10
47.6702	34.6678	800	30	10
45.0494	37.2586	900	30	10
29.7494	25.1026	0	40	10
32.7015	27.1445	100	40	10
33.2306	27.8814	200	40	10
36.0589	27.0731	300	40	10
35.0195	29.6005	400	40	10
38.9810	26.4670	500	40	10
35.2472	27.1148	600	40	10
37.0144	28.3656	700	40	10
37.8264	29.7016	800	40	10
34.7211	27.8329	900	40	10

ج) عبء التمرير القياسي:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
2.7270	2.1999	0	10	2
2.0805	1.5845	100	10	2
1.2048	.9588	200	10	2
.9190	.6687	300	10	2
.6314	.4406	400	10	2
.3815	.2983	500	10	2
.5207	.3476	600	10	2
.4134	.3020	700	10	2
.3498	.1882	800	10	2
.0830	.0545	900	10	2
2.4387	2.1267	0	20	2
1.7975	1.4739	100	20	2
1.1929	.9414	200	20	2
.7609	.6306	300	20	2
.6679	.4726	400	20	2
.4720	.3118	500	20	2
.4554	.3109	600	20	2
.4282	.3042	700	20	2
.3590	.2656	800	20	2
.0830	.0545	900	20	2
2.6277	2.2624	0	30	2
1.9745	1.6086	100	30	2
1.4331	1.1375	200	30	2
1.0071	.7387	300	30	2
.7501	.5575	400	30	2
.6321	.4184	500	30	2
.5986	.3640	600	30	2
.5332	.4046	700	30	2
.3848	.3082	800	30	2
.1898	.0767	900	30	2
3.3353	2.5664	0	40	2
3.1889	2.0962	100	40	2
2.6904	1.5846	200	40	2
1.5567	.8438	300	40	2
1.8360	.8185	400	40	2
1.5978	.4983	500	40	2
1.7924	.4633	600	40	2
.8881	.5640	700	40	2
.7160	.4169	800	40	2
.1898	.0767	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.3165	1.0509	0	10	4
.9569	.8248	100	10	4
.6671	.4642	200	10	4
.4104	.3391	300	10	4
.3669	.2388	400	10	4
.2444	.1879	500	10	4
.2396	.1762	600	10	4
.2565	.1827	700	10	4
.2138	.1362	800	10	4
.0455	.0259	900	10	4
2.2414	1.8860	0	20	4
2.6173	1.7103	100	20	4
2.1866	1.6457	200	20	4
1.5393	.9255	300	20	4
1.4632	.6079	400	20	4
2.0563	.4174	500	20	4
2.2694	.9504	600	20	4
.9882	.4088	700	20	4
.5642	.2582	800	20	4
2.0443	0	900	20	4
4.6388	3.7342	0	30	4
4.9081	3.3769	100	30	4
4.4704	3.4111	200	30	4
4.0506	2.7627	300	30	4
3.9231	2.7996	400	30	4
4.1832	2.5844	500	30	4
5.0131	3.2842	600	30	4
3.4759	1.7943	700	30	4
4.4065	2.0999	800	30	4
4.2768	1.9925	900	30	4
5.6029	4.7991	0	40	4
5.2429	4.6156	100	40	4
4.4704	3.4111	200	40	4
4.4652	3.6464	300	40	4
4.4955	3.4800	400	40	4
4.6619	3.2390	500	40	4
4.7523	3.3854	600	40	4
4.2688	2.9143	700	40	4
4.3512	3.2105	800	40	4
4.0225	3.1358	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.9643	.7393	0	10	6
.8538	.6467	100	10	6
.5465	.4075	200	10	6
.4212	.3041	300	10	6
.2840	.2039	400	10	6
.2185	.1250	500	10	6
.3065	.1631	600	10	6
.2345	.1408	700	10	6
.2035	.1069	800	10	6
.3081	0	900	10	6
3.7663	3.1333	0	20	6
3.9002	3.0790	100	20	6
3.6986	2.6324	200	20	6
3.4225	2.2941	300	20	6
3.8400	2.5114	400	20	6
3.5699	2.4141	500	20	6
3.3363	2.2486	600	20	6
3.1619	2.1026	700	20	6
3.4920	1.7346	800	20	6
3.3462	1.2998	900	20	6
4.5310	4.1417	0	30	6
4.5597	3.8548	100	30	6
4.3171	3.7089	200	30	6
3.8200	3.0466	300	30	6
3.8103	3.0151	400	30	6
4.0230	2.9610	500	30	6
4.6557	3.6922	600	30	6
3.4359	2.4146	700	30	6
4.2225	2.3991	800	30	6
3.9458	2.7685	900	30	6
5.0913	4.7131	0	40	6
4.8068	4.0630	100	40	6
4.7427	3.9330	200	40	6
3.9575	3.2476	300	40	6
4.1125	3.1652	400	40	6
4.2469	3.1367	500	40	6
4.8168	3.6903	600	40	6
3.6236	2.8332	700	40	6
4.2271	2.7127	800	40	6
3.9421	2.9240	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.1220	.7985	0	10	8
1.4880	.9467	100	10	8
1.2305	.5689	200	10	8
1.0936	.6573	300	10	8
1.0743	.3142	400	10	8
.8048	.2868	500	10	8
1.2271	.3277	600	10	8
.6189	.1897	700	10	8
1.6425	.1775	800	10	8
2.0471	.2471	900	10	8
3.9690	3.2263	0	20	8
3.6808	3.1037	100	20	8
3.4723	2.9317	200	20	8
3.4308	2.6598	300	20	8
3.4784	2.7072	400	20	8
3.7224	2.4287	500	20	8
3.7054	2.4094	600	20	8
2.9630	2.3210	700	20	8
3.5670	2.2617	800	20	8
3.8373	2.2312	900	20	8
4.4501	3.9100	0	30	8
4.1187	3.6637	100	30	8
4.1093	3.5211	200	30	8
3.5443	2.9692	300	30	8
3.5012	2.6370	400	30	8
3.6423	2.8620	500	30	8
3.3931	2.7357	600	30	8
3.3586	2.4599	700	30	8
3.8013	2.6290	800	30	8
3.3136	2.4545	900	30	8
4.4116	3.9532	0	40	8
4.3445	3.5020	100	40	8
4.1227	3.4706	200	40	8
3.5329	2.9255	300	40	8
3.3540	2.6084	400	40	8
3.5433	2.6434	500	40	8
3.5360	2.6690	600	40	8
3.7885	2.5854	700	40	8
3.6346	2.2619	800	40	8
3.1372	2.4442	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.6003	1.0800	0	10	10
2.1092	1.3576	100	10	10
2.0148	1.1271	200	10	10
1.8081	1.3367	300	10	10
1.8782	.8590	400	10	10
2.0091	.8605	500	10	10
2.3106	1.2543	600	10	10
1.5884	.4766	700	10	10
2.5908	.6584	800	10	10
3.0499	1.0220	900	10	10
3.6979	3.0825	0	20	10
3.8285	3.1500	100	20	10
3.6828	2.8571	200	20	10
2.8752	2.4410	300	20	10
2.8559	2.3348	400	20	10
3.1633	2.2768	500	20	10
3.1388	2.3071	600	20	10
3.1338	2.2347	700	20	10
3.9315	2.2852	800	20	10
2.9247	1.7126	900	20	10
4.1771	3.7353	0	30	10
3.7444	3.3129	100	30	10
3.7505	3.1259	200	30	10
3.1737	2.6817	300	30	10
3.1031	2.3743	400	30	10
3.4048	2.6267	500	30	10
3.1037	2.4394	600	30	10
3.0754	2.1940	700	30	10
3.4692	2.3686	800	30	10
3.0244	2.1379	900	30	10
4.3229	3.9129	0	40	10
3.7062	3.2044	100	40	10
3.4855	3.0552	200	40	10
3.5365	2.5619	300	40	10
3.2405	2.5726	400	40	10
3.3622	2.3662	500	40	10
3.2993	2.6183	600	40	10
3.3372	2.1642	700	40	10
3.2368	2.2644	800	40	10
3.3574	2.1938	900	40	10

٣) فترة ثقة نتائج بروتوكول HSRDVP.

أ- معدل التأخر بين نهايتين:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0705	.0284	0	10	2
.0618	.0218	100	10	2
.0380	.0187	200	10	2
.0315	.0140	300	10	2
.0285	.0128	400	10	2
.0165	.0131	500	10	2
.0196	.0167	600	10	2
.0294	.0103	700	10	2
.0355	.0032	800	10	2
.0249	.0166	900	10	2
.0438	.0298	0	20	2
.0503	.0302	100	20	2
.0436	.0250	200	20	2
.0288	.0200	300	20	2
.0323	.0175	400	20	2
.0221	.0174	500	20	2
.0214	.0169	600	20	2
.0286	.0139	700	20	2
.0268	.0145	800	20	2
.0174	.0126	900	20	2
.0504	.0386	0	30	2
.0475	.0299	100	30	2
.0523	.0337	200	30	2
.0373	.0268	300	30	2
.0380	.0225	400	30	2
.0324	.0236	500	30	2
.0317	.0195	600	30	2
.0329	.0214	700	30	2
.0223	.0173	800	30	2
.0249	.0166	900	30	2
.0712	.0508	0	40	2
.0791	.0488	100	40	2
.0638	.0406	200	40	2
.0565	.0306	300	40	2
.0621	.0302	400	40	2
.0494	.0268	500	40	2
.1356	.0159	600	40	2
.0565	.0324	700	40	2
.0446	.0234	800	40	2
.0365	.0222	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0590	.0299	0	10	4
.0481	.0235	100	10	4
.0362	.0199	200	10	4
.0264	.0176	300	10	4
.0276	.0151	400	10	4
.0210	.0155	500	10	4
.0197	.0160	600	10	4
.0297	.0151	700	10	4
.0196	.0135	800	10	4
.0168	.0120	900	10	4
.0931	.0720	0	20	4
.1405	.0778	100	20	4
.1106	.0802	200	20	4
.0652	.0409	300	20	4
.0685	.0334	400	20	4
.1054	.0286	500	20	4
.1450	.0460	600	20	4
.0650	.0308	700	20	4
.0396	.0258	800	20	4
.1721	0	900	20	4
.3050	.2044	0	30	4
.4305	.2579	100	30	4
.4292	.2774	200	30	4
.4426	.2633	300	30	4
.5335	.2641	400	30	4
.6022	.2957	500	30	4
.7629	.4377	600	30	4
.4653	.1617	700	30	4
.6390	.1977	800	30	4
.7350	.2858	900	30	4
.4223	.3208	0	40	4
.5275	.3916	100	40	4
.5781	.4018	200	40	4
.5727	.4512	300	40	4
.6737	.4284	400	40	4
.7308	.4906	500	40	4
.7807	.5532	600	40	4
.7821	.4554	700	40	4
.8229	.3873	800	40	4
.8370	.6953	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0559	.0383	0	10	6
.0556	.0315	100	10	6
.0369	.0244	200	10	6
.0308	.0228	300	10	6
.0300	.0184	400	10	6
.0244	.0184	500	10	6
.0278	.0183	600	10	6
.0255	.0186	700	10	6
.0303	.0145	800	10	6
.0316	.0144	900	10	6
.2979	.2354	0	20	6
.4138	.2946	100	20	6
.4466	.2800	200	20	6
.4830	.2451	300	20	6
.6195	.2922	400	20	6
.5621	.3470	500	20	6
.6246	.3239	600	20	6
.5414	.2737	700	20	6
.6868	.2613	800	20	6
.7302	.1776	900	20	6
.5655	.4772	0	30	6
.6532	.4887	100	30	6
.7053	.5676	200	30	6
.8047	.6162	300	30	6
.9089	.6721	400	30	6
.9314	.6798	500	30	6
1.0080	.7705	600	30	6
.9657	.5853	700	30	6
1.0239	.6756	800	30	6
1.0790	.7295	900	30	6
.6927	.5508	0	40	6
.7108	.5246	100	40	6
.7845	.5931	200	40	6
.8677	.6507	300	40	6
.8775	.6398	400	40	6
.9286	.6507	500	40	6
1.0072	.7872	600	40	6
.9429	.6406	700	40	6
1.0279	.6954	800	40	6
1.0720	.6732	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.0715	.0476	0	10	8
.1057	.0602	100	10	8
.0748	.0387	200	10	8
.0821	.0453	300	10	8
.0742	.0289	400	10	8
.0477	.0287	500	10	8
.1330	.0225	600	10	8
.0548	.0248	700	10	8
.1467	.0144	800	10	8
.2305	0	900	10	8
.5160	.4343	0	20	8
.5908	.5173	100	20	8
.6725	.5588	200	20	8
.8132	.5966	300	20	8
.9246	.6771	400	20	8
.8714	.6986	500	20	8
.9393	.7243	600	20	8
.9401	.7126	700	20	8
1.0261	.5348	800	20	8
1.2089	.8065	900	20	8
.6700	.6009	0	30	8
.6945	.6064	100	30	8
.8294	.6727	200	30	8
.8740	.6998	300	30	8
.9538	.7276	400	30	8
1.0035	.7738	500	30	8
.9791	.7420	600	30	8
1.0302	.6420	700	30	8
1.1500	.7951	800	30	8
1.0627	.7253	900	30	8
.7150	.5870	0	40	8
.7185	.6211	100	40	8
.7855	.6412	200	40	8
.9335	.6593	300	40	8
.9116	.7192	400	40	8
.9428	.7349	500	40	8
1.0037	.7643	600	40	8
1.0552	.7629	700	40	8
1.0414	.7542	800	40	8
1.1201	.6953	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.1358	.0854	0	10	10
.2306	.1336	100	10	10
.2325	.1082	200	10	10
.2446	.1441	300	10	10
.2373	.0860	400	10	10
.2538	.1072	500	10	10
.3520	.1332	600	10	10
.2229	.0546	700	10	10
.4468	.0586	800	10	10
.6766	.1603	900	10	10
.6337	.5559	0	20	10
.7135	.6389	100	20	10
.8410	.6859	200	20	10
.8918	.7171	300	20	10
1.0180	.7588	400	20	10
.9402	.7551	500	20	10
1.0399	.7748	600	20	10
1.1120	.7268	700	20	10
1.3319	.9069	800	20	10
1.1471	.6877	900	20	10
.7945	.7149	0	30	10
.7653	.6872	100	30	10
.8561	.7453	200	30	10
.9232	.7381	300	30	10
.9721	.7428	400	30	10
1.0518	.8020	500	30	10
.9980	.7151	600	30	10
1.0870	.6744	700	30	10
1.1289	.8081	800	30	10
1.0737	.6906	900	30	10
.8548	.7650	0	40	10
.7677	.6904	100	40	10
.8332	.6768	200	40	10
.9716	.7172	300	40	10
1.0043	.7294	400	40	10
.9651	.7495	500	40	10
.9419	.7572	600	40	10
1.0719	.8224	700	40	10
1.0942	.7448	800	40	10
1.0866	.7175	900	40	10

(ب) نسبة استلام الحزم:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
95.6935	94.2425	0	10	2
97.5834	94.3386	100	10	2
98.3907	96.6113	200	10	2
98.8714	96.1966	300	10	2
99.3216	98.5524	400	10	2
99.4637	99.2143	500	10	2
99.5419	99.2841	600	10	2
99.5621	99.3599	700	10	2
99.6555	99.1065	800	10	2
99.9027	99.7473	900	10	2
96.6447	96.1613	0	20	2
97.8971	97.1569	100	20	2
98.1769	96.9371	200	20	2
99.1098	98.8882	300	20	2
99.4521	98.5699	400	20	2
99.5795	99.3845	500	20	2
99.7506	97.9594	600	20	2
99.5170	98.8990	700	20	2
99.5581	99.0099	800	20	2
99.9492	99.9188	900	20	2
95.5201	94.7159	0	30	2
96.8410	95.9790	100	30	2
97.7521	96.7299	200	30	2
98.8442	98.4478	300	30	2
99.2086	98.5234	400	30	2
99.3791	99.0469	500	30	2
99.2349	98.5851	600	30	2
99.3322	98.5998	700	30	2
99.4111	99.0069	800	30	2
99.9027	99.7473	900	30	2
94.7504	93.2676	0	40	2
96.1365	94.0875	100	40	2
97.1451	94.3369	200	40	2
98.2721	96.6399	300	40	2
98.4165	95.9015	400	40	2
99.1820	97.5160	500	40	2
99.6218	95.8182	600	40	2
99.1448	98.3352	700	40	2
99.6380	97.4860	800	40	2
100	97.9773	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
97.3271	95.8609	0	10	4
98.0653	96.3747	100	10	4
98.7225	96.4075	200	10	4
99.1774	98.2426	300	10	4
99.5310	96.8970	400	10	4
99.6489	99.3571	500	10	4
99.8409	97.9531	600	10	4
99.7130	98.0410	700	10	4
99.8122	99.0318	800	10	4
99.9972	99.8628	900	10	4
95.0463	93.3377	0	20	4
95.5271	91.8669	100	20	4
96.1490	94.2730	200	20	4
98.4712	97.3868	300	20	4
98.6948	96.9692	400	20	4
99.3015	96.0685	500	20	4
98.4811	93.9569	600	20	4
99.1576	97.2844	700	20	4
99.5166	98.4074	800	20	4
100	95.4386	900	20	4
82.6748	74.0332	0	30	4
81.0584	68.4116	100	30	4
82.1384	71.6256	200	30	4
85.7829	76.6291	300	30	4
87.2157	74.9143	400	30	4
87.8766	71.2474	500	30	4
80.2889	66.3511	600	30	4
92.1928	79.6012	700	30	4
91.4497	73.7403	800	30	4
89.3980	71.5660	900	30	4
71.3942	60.9938	0	40	4
70.2587	59.6613	100	40	4
71.3357	60.1023	200	40	4
74.2006	63.0954	300	40	4
77.0019	62.9581	400	40	4
76.7885	59.2415	500	40	4
74.4540	59.3180	600	40	4
78.1419	61.6601	700	40	4
81.3999	60.4861	800	40	4
72.1770	61.5630	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
97.7355	96.6485	0	10	6
98.2972	96.5148	100	10	6
98.9618	97.9422	200	10	6
99.2959	98.4521	300	10	6
99.6132	98.5868	400	10	6
99.8787	98.6293	500	10	6
99.6608	99.2252	600	10	6
99.7164	99.0076	700	10	6
99.7040	99.1880	800	10	6
100	99.6469	900	10	6
80.7264	75.6236	0	20	6
78.4269	70.4931	100	20	6
83.3566	73.4034	200	20	6
87.8020	75.4520	300	20	6
85.1942	72.5438	400	20	6
86.1636	72.8724	500	20	6
87.3603	74.2217	600	20	6
87.8344	78.3176	700	20	6
89.5644	73.0056	800	20	6
94.3591	74.0149	900	20	6
59.5513	50.7527	0	30	6
60.0662	45.1198	100	30	6
58.3415	47.6725	200	30	6
62.4109	52.0731	300	30	6
61.7957	50.8503	400	30	6
63.8319	47.3561	500	30	6
57.2982	42.2078	600	30	6
69.7822	52.5878	700	30	6
68.5247	50.1913	800	30	6
65.9887	47.1573	900	30	6
51.1840	36.6860	0	40	6
53.1645	33.8915	100	40	6
49.2476	34.0804	200	40	6
53.8018	39.5422	300	40	6
53.2607	37.6673	400	40	6
55.1670	36.0090	500	40	6
50.5115	30.7405	600	40	6
59.5920	39.7340	700	40	6
57.6588	37.8112	800	40	6
55.2459	36.3001	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
96.9530	95.0290	0	10	8
96.0144	92.8176	100	10	8
98.0229	95.4391	200	10	8
98.1119	95.5221	300	10	8
98.8124	96.7196	400	10	8
99.5151	97.4429	500	10	8
98.9857	94.1503	600	10	8
99.3095	98.1005	700	10	8
100	90.7980	800	10	8
100	92.2386	900	10	8
63.2219	58.0241	0	20	8
62.9142	56.4958	100	20	8
64.6464	56.2536	200	20	8
64.6669	55.1411	300	20	8
66.0221	56.8019	400	20	8
67.7212	52.7528	500	20	8
67.1506	53.1814	600	20	8
67.2226	58.7414	700	20	8
75.9886	56.9894	800	20	8
67.4302	50.0758	900	20	8
47.5802	39.2218	0	30	8
44.9196	38.2244	100	30	8
46.4928	36.2812	200	30	8
49.5445	37.7595	300	30	8
51.2177	39.0823	400	30	8
48.6986	39.0074	500	30	8
47.4529	41.0891	600	30	8
55.2031	39.9289	700	30	8
53.6051	37.4929	800	30	8
48.7521	41.2999	900	30	8
46.4692	35.3248	0	40	8
45.5724	32.7636	100	40	8
41.4812	33.4788	200	40	8
48.5087	34.9233	300	40	8
51.7394	36.5486	400	40	8
47.4538	36.8262	500	40	8
48.6934	33.4806	600	40	8
48.2358	35.1022	700	40	8
53.9654	35.9566	800	40	8
50.5626	37.1874	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
93.6716	89.6884	0	10	10
90.5254	83.1666	100	10	10
93.5265	86.5355	200	10	10
92.4309	86.2971	300	10	10
95.1869	88.0991	400	10	10
94.6398	87.1002	500	10	10
94.0980	82.8860	600	10	10
96.8735	89.8585	700	10	10
96.9229	78.3271	800	10	10
95.1875	75.3885	900	10	10
53.3756	47.5124	0	20	10
48.7790	43.4290	100	20	10
51.7448	43.7632	200	20	10
54.8165	48.2695	300	20	10
55.6003	46.4457	400	20	10
57.1071	45.6349	500	20	10
56.8849	44.1691	600	20	10
57.0437	46.4183	700	20	10
57.3469	41.5631	800	20	10
67.2106	45.7634	900	20	10
39.4270	32.5950	0	30	10
37.2910	32.1770	100	30	10
39.0552	30.4708	200	30	10
41.8139	31.6281	300	30	10
43.5512	32.5528	400	30	10
41.3424	32.6456	500	30	10
40.1386	34.7114	600	30	10
47.1922	32.8718	700	30	10
44.9697	31.0963	800	30	10
41.4619	34.6401	900	30	10
30.5775	25.8965	0	40	10
31.7767	25.5353	100	40	10
30.9940	25.5620	200	40	10
33.5531	25.0549	300	40	10
31.9846	26.2154	400	40	10
36.4200	23.6720	500	40	10
32.2841	24.4659	600	40	10
34.8506	27.0134	700	40	10
35.8117	27.5123	800	40	10
31.4740	25.0000	900	40	10

ج) عبء التمرير القياسي:

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
3.3893	2.6724	0	10	2
2.3348	1.7886	100	10	2
1.3710	1.0183	200	10	2
1.0887	.7242	300	10	2
.7093	.4959	400	10	2
.4558	.3303	500	10	2
.5207	.3476	600	10	2
.4134	.3020	700	10	2
.3800	.2220	800	10	2
.1857	.0858	900	10	2
2.4387	2.1267	0	20	2
1.7975	1.4739	100	20	2
1.3717	1.0603	200	20	2
.7609	.6306	300	20	2
.6679	.4726	400	20	2
.4720	.3118	500	20	2
.5294	.3684	600	20	2
.4687	.3417	700	20	2
.3944	.2581	800	20	2
.0848	.0632	900	20	2
2.8823	2.4735	0	30	2
2.0086	1.6984	100	30	2
1.4577	1.1675	200	30	2
1.0071	.7387	300	30	2
.7501	.5575	400	30	2
.6321	.4184	500	30	2
.5783	.3833	600	30	2
.5115	.4170	700	30	2
.3876	.3267	800	30	2
.1857	.0858	900	30	2
2.8932	2.5951	0	40	2
2.1922	1.7813	100	40	2
1.6063	1.3209	200	40	2
1.2469	.8357	300	40	2
1.1613	.7099	400	40	2
.8333	.4968	500	40	2
1.7924	.4633	600	40	2
.8881	.5640	700	40	2
.7247	.3359	800	40	2
.3036	.1257	900	40	2

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسلة
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.5614	1.2442	0	10	4
1.1863	.9133	100	10	4
.8544	.5321	200	10	4
.4809	.3833	300	10	4
.3974	.2536	400	10	4
.2533	.2017	500	10	4
.2753	.1879	600	10	4
.3084	.2124	700	10	4
.2219	.1404	800	10	4
.0610	.0291	900	10	4
1.6201	1.4321	0	20	4
1.4662	1.0920	100	20	4
1.0665	.9223	200	20	4
.7392	.5356	300	20	4
.6355	.4315	400	20	4
.7881	.3032	500	20	4
.8551	.4429	600	20	4
.4636	.3125	700	20	4
.3279	.2283	800	20	4
.7102	.0540	900	20	4
2.2828	1.9331	0	30	4
2.4580	1.7675	100	30	4
2.2261	1.5243	200	30	4
1.8403	1.2753	300	30	4
1.8773	1.1568	400	30	4
2.2840	1.0467	500	30	4
2.4705	1.5474	600	30	4
1.6617	.7823	700	30	4
1.9378	.8508	800	30	4
2.0577	.8723	900	30	4
2.7464	2.4120	0	40	4
2.7478	2.2975	100	40	4
2.5790	2.0326	200	40	4
2.4828	1.8259	300	40	4
2.4281	1.7375	400	40	4
2.9196	1.5973	500	40	4
2.8316	1.6815	600	40	4
2.5821	1.5899	700	40	4
2.4733	1.4706	800	40	4
2.4088	1.8304	900	40	4

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسله
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
1.0472	.8402	0	10	6
.8594	.6541	100	10	6
.5162	.3889	200	10	6
.3719	.2980	300	10	6
.3073	.2058	400	10	6
.2304	.1390	500	10	6
.2694	.1482	600	10	6
.2129	.1294	700	10	6
.2003	.1141	800	10	6
.1587	.0085	900	10	6
1.8766	1.5477	0	20	6
1.9643	1.4869	100	20	6
1.7128	1.1647	200	20	6
1.6024	.9115	300	20	6
1.6659	.9389	400	20	6
1.7547	.9879	500	20	6
1.5585	.9107	600	20	6
1.3793	.9524	700	20	6
1.5125	.7119	800	20	6
1.6256	.4766	900	20	6
2.2975	2.0831	0	30	6
2.6723	2.0685	100	30	6
2.5818	1.8915	200	30	6
2.1699	1.6412	300	30	6
2.2628	1.6580	400	30	6
2.6787	1.6430	500	30	6
2.9782	2.1808	600	30	6
2.1938	1.3466	700	30	6
2.2972	1.3053	800	30	6
2.4392	1.5027	900	30	6
2.7194	2.3528	0	40	6
3.0723	2.3090	100	40	6
3.2023	2.3884	200	40	6
2.5465	1.9578	300	40	6
2.9015	1.9735	400	40	6
3.0322	2.0117	500	40	6
3.7358	2.4631	600	40	6
2.6948	1.7091	700	40	6
2.7389	1.7797	800	40	6
2.8528	1.9075	900	40	6

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.8909	.6834	0	10	8
.8690	.6386	100	10	8
.5988	.3784	200	10	8
.5156	.3578	300	10	8
.4630	.2141	400	10	8
.3388	.1804	500	10	8
.5277	.1849	600	10	8
.2802	.1417	700	10	8
.6669	.1199	800	10	8
.7670	.0381	900	10	8
1.9030	1.5716	0	20	8
1.9119	1.5265	100	20	8
1.8375	1.4463	200	20	8
1.9229	1.4446	300	20	8
1.7780	1.3612	400	20	8
2.2951	1.1897	500	20	8
2.0926	1.2472	600	20	8
1.6573	1.2705	700	20	8
1.9159	.9188	800	20	8
2.1981	1.1493	900	20	8
2.2799	1.9734	0	30	8
2.4888	2.1406	100	30	8
2.6204	1.9951	200	30	8
2.5876	1.8043	300	30	8
2.4249	1.6367	400	30	8
2.5874	1.8229	500	30	8
2.3302	1.7744	600	30	8
2.2182	1.5965	700	30	8
2.6844	1.5319	800	30	8
2.2266	1.7216	900	30	8
2.3038	1.9863	0	40	8
2.7157	2.0877	100	40	8
2.6839	2.3256	200	40	8
2.5428	1.8040	300	40	8
2.3621	1.5873	400	40	8
2.3672	1.8250	500	40	8
2.7348	1.8012	600	40	8
2.7586	1.8254	700	40	8
2.4117	1.4457	800	40	8
2.3529	1.5536	900	40	8

فترة الثقة		زمن التوقف	عدد المصادر	معدل الحزم المرسل
القيمة الأعلى	القيمة الأدنى			
.8644	.6535	0	10	10
.9956	.6969	100	10	10
.8660	.5228	200	10	10
.8085	.5631	300	10	10
.7525	.3764	400	10	10
.8126	.3773	500	10	10
.9037	.4611	600	10	10
.6735	.2118	700	10	10
1.1059	.2487	800	10	10
1.3596	.3578	900	10	10
1.8221	1.4978	0	20	10
2.1327	1.7320	100	20	10
2.0605	1.5311	200	20	10
1.7813	1.3354	300	20	10
1.7417	1.2909	400	20	10
1.9230	1.3406	500	20	10
2.0151	1.2294	600	20	10
1.8720	1.2913	700	20	10
2.4174	1.1119	800	20	10
1.8776	.9394	900	20	10
2.1369	1.8719	0	30	10
2.3651	2.0576	100	30	10
2.4955	1.9508	200	30	10
2.4852	1.7322	300	30	10
2.3586	1.5785	400	30	10
2.5329	1.7646	500	30	10
2.2748	1.7248	600	30	10
2.1934	1.5591	700	30	10
2.6183	1.5210	800	30	10
2.1689	1.6364	900	30	10
2.3531	2.0914	0	40	10
2.5442	2.0885	100	40	10
2.5892	2.2057	200	40	10
2.6854	1.9605	300	40	10
2.6477	2.0595	400	40	10
2.9980	1.9162	500	40	10
2.8266	2.1615	600	40	10
2.7433	1.7645	700	40	10
2.3531	1.7208	800	40	10
2.9645	1.9173	900	40	10