مرور مقاله — Analysis of the Increase and Decrease Algorithms for Congestion Avoidance in Computer Networks



دانشجو: احسان سلمان پور ۸۱۰۱۰۲۱۷۳

دانشجوی کارشناسی ارشد مهندسی فناوری اطلاعات دانشگاه تهران salmanpour@ut.ac.ir

استاد: جناب آقای دکتر یزدانی

چکیده

در این مقاله، مکانیسمهای جلوگیری از congestion در شبکههای کامپیوتری بیان شدهاند. این موضوع از مکانیسمهای سنتی کنترل congestion متفاوت است که به شبکه این امکان را میدهند که از حالت ازدحام با تاخیر بالا و توان انتقال پایین بهبود یابد. هر دوی این مکانیسمها، اساساً مشکلات مدیریت منابع هستند. در اینجا یک گونه گسترده از الگوریتمهای افزایش/کاهش را به طور انتزاعی مشخص شده و آنها را با استفاده از چندین معیار عملکرد مختلف مقایسه شدهاند. این معیارها شامل کارایی، انصاف، زمان همگرایی و اندازه نوسانات هستند. نشان داده شده است که یک الگوریتم ساده افزایشی و کاهشی جمعی به شرطهای کافی برای همگرایی به یک وضعیت کارآمد و عادلانه مناسب، بدون توجه به وضعیت اولیه شبکه میشود.

خلاصه

از آنجا که سرعتهای گوناگون در ارتباط با ادغام فناوریهای قدیمی و جدید در شبکههای کامپیوتری افزایش یافته است، ازدحام در شبکههای کامپیوتری به یک مسئله مهم تبدیل شده است. پیشرفتهای فناوری اخیر، از جمله شبکههای محلی (LAN) و LANهای فیبر نوری، منجر به افزایش قابل توجه پهنای باند لینکهای شبکه کامپیوتری شده است. با این حال، این فناوریهای جدید باید با رسانههای با پهنای باند پایین مانند زوج سیمهای مسی همزیستی داشته باشند. این منجر به اختلاف در نرخهای ورودی و خروجی در گرههای میانی در شبکه میشود که باعث افزایش صفها و ازدحام میشود. این مقاله به تجزیه و تحلیل دقیق الگوریتههای افزایش/کاهش متمرکز است که در طرح بازخورد دودویی پیشنهادی برای جلوگیری از ازدحام در شبکهها به کار میروند. این طرح بازخورد دودویی بر اساس مانیتور کردن منابع در شبکه عمل میکند و تصمیم میگیرد که آیا زیربار بالا یا پایین از سطح بهینه است. بسته به سطح بار، منبع بازخورد دودویی (۱ = بار زیاد، • = بار کم) را به کاربران ارسال میکند که سپس با استفاده از یک الگوریتم افزایش/کاهش بار خود را تنظیم میکنند. این طرح بازخورد دودویی با قرار دادن یک بیت در هدر بسته ارسال میشود، که به عنوان بیت تجربه ازدحام شناخته میشود و جزء فیلد Oos در هدر لایه شبکه است. این مدل فرض میکند که تمام کاربرانی که یک محدودکننده مشترک را به اشتراک میگذارند، بازخورد یکسانی دریافت میکنند و بر اساس این بازخورد، کاربران سعی میکنند بار خود را تنظیم کنند تا محدودکننده به بهترین شکل استفاده شود و همگان به اندازه برابر از آن استفاده کنند. این تحقیقات با شبیهسازیهای دقیق در شبکههای واقعی تأیید شدهاند.

مطالعههای مختلفی در زمینه مدیریت منابع توزیع شده صورت گرفته است و الگوریتهها در دو طرف متفاوت این طیف قرار دارند: تصمیم گیری متمرکز و تصمیم گیری غیرمتمرکز. در حالت اول، تصمیمات در منبع انجام می شود و اطلاعات به منابع ارسال می شود تا چگونگی تخصیص منابع تصمیم گیری شود. در حالت دوم، تصمیمات توسط کاربران انجام می شود و منابع اطلاعات در مورد استفاده فعلی از منابع را ارائه می دهند. در این مقاله، یک دسته از الگوریتههای تصمیم گیری غیرمتمرکز که بر اساس بازخورد دودویی از منبع استفاده می کنند، تحلیل شده است. این بازخورد دودویی نشان دهنده این است که آیا منبع در حال حاضر بار زیاد دارد یا کم است. این انتخاب بازخورد دودویی دلیل خوبی برای در نظر گرفتن فرم دودویی بازخورد است؛ زیرا این انگیزه دارد که کنترل کننده امدیر منبع را به ساده ترین و کار آمد ترین شکل ممکن تبدیل کند. سپس، نمادها و تعاریف مرتبط با مدل فرضی شبکه تشریح شده اند. این مدل به شبکه با n کاربر اشتراک گذار تصویر می دهد و وضعیت ازد حام سیستم توسط تعداد بستههای موجود در سیستم تعیین می شود. علاوه بر این، معیارهای اصلی برای انتخاب کنترلها مطرح شده اند که شامل تعداد بستههای موجود در سیستم تعیین می شود. علاوه بر این، معیارهای اصلی برای انتخاب کنترلها مطرح شده اند که شامل

کارایی، انصاف، توزیع غیرمتمرکز و همگرایی میشوند. این معیارها به طور رسمی به شرح زیر تعریف شدهاند: (۱) کارایی: این معیار توزیع منابع را بر اساس نزدیکی بار کل به نقطه کنونی مشخص می کند. (۲) انصاف: معیار انصاف، توزیع منابع بین کاربران را اندازه گیری می کند و بر اساس رویکرد انصاف maxmin عمل می کند. (۳) توزیع غیرمتمرکز: این معیار مورد نیاز است که سیستم بتواند با حداقل بازخورد و ارسال اطلاعات، تصمیمات را انجام دهد و به کنترلهایی محدود شود که در شبکههای واقعی قابل اجرا باشند. (۴) همگرایی: این معیار نشان می دهد که آیا سیستم به یک حالت تعادل می رسد و اگر این اتفاق رخ دهد، چه سرعتی در آنجا می رسد. همچنین نشان دهنده این است که آیا انحرافات اطلاعات (نوسانات) کوچک و سریع هستند یا خیر. این معیارها ابتدا برای کنترلهای خطی تعریف شده اند و سپس چندین مثال از انواع مختلف کنترلها ارائه شده است.

وابستگی الگوریتهها به مقیاسهای سیستم، وظیفه پیکربندی را پیچیدهتر می کند و الگوریتم را به خطر می اندازد. در حالی که در این گزارش به بهینهسازی طرح کنترل به دلیل معیارهای خاص پرداخته شده است. یک محدودیت دیگر ممکن است این باشد که منابع و در نتیجه تخصیصها باید عدد صحیح باشند. به عنوان مثال، بافرها و پنجرهها همگی با اعداد صحیح اندازه گیری می شوند. گرد کردن ساده به نزدیک ترین عدد صحیح ممکن است باعث نقض شرایط همگرایی شود. سهولت پیادهسازی همچنین می تواند بر انتخاب کنترلها تأثیر بگذارد. به عنوان مثال، تعداد ضربها یا توانهای مورد نیاز برای پیادهسازی یک کنترل ممکن است بر حداقل سختافزار مورد نیاز تأثیر بگذارد. (۱) چگونگی تأثیر بازخورد تأخیری بر کنترل است؟ در عمل همواره مقداری تاخیر قبل از رسیدن بازخورد به کنترل وجود دارد. با گذشت زمان تأخیر، بازخورد کمتر و کمتر مفید می شود و عملکرد بدتر می شود. ارزیابی کمی از نحوه وابستگی عملکرد به طول تأخیر می تواند ارزشمند باشد. (۲) میزان افزودنی بهبود عملکرد با افزایش می شود. ارزیابی کمی از نحوه وابستگی عملکرد به طول تأخیر می تواند ارزشمند باشد و کمتر است به کاهش نوسانات کمک کند. تجزیه و تحلیل رسمی این امکان را فراهم می کند تا تجارب عملکرد در مقابل پیچیدگی ارزیابی شود. (۳) آیا ارزش دارد تخمین تعداد فعلی کاربران n را انجام دهیم؟ کاربران به طور دینامیک تغییر می کنند و تعداد آنها توسط اعداد صحیح تغییر می کنند. و غازهای مشتر ک محاسبه و بازخورد را دنبال می کنند و قتی فرکانس بازخورد متفاوت است که همه کاربران از یک حالت اولیه شروع می کنند و فازهای مشتر ک محاسبه و بازخورد را دنبال می کنند. وقتی فرکانس بازخورد متفاوت است یا وقتی تأخیر زمانی بازخورد به طور چشمگیری متفاوت است، خواص همگرایی تضمین نمی شود. این موضوع در حال حاضر در حال مطالعه بیشتر است.