

# كنترل ازدحام



# كنترل ازدحام





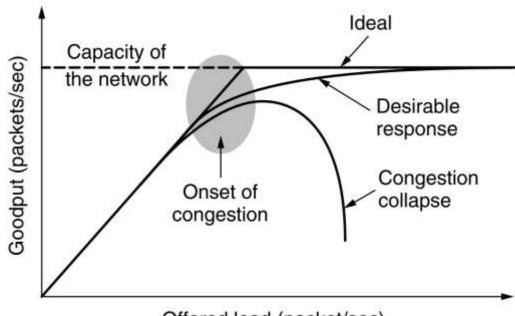


### كنترل ازدحام

• مسئله ازدحام: عملکرد شبکه به هنگام ترافیک بالا به دلیل تأخیر و از دست رفتن بستهها كاهش مىيابد.



- عدم تطابق اجزای شبکه
- کُند بودن پردازنده روترها
- کم بودن یهنای باند لینکها
  - ترافیک انفجاری ناگهانی
  - ارتباط N کاربر به 1 کاربر
    - وجود گلوگاه در شبکه



Offered load (packet/sec)

• نتیجه ازدحام: از دست رفتن بستهها آنگاه ارسال مجدد آنگاه اشغال کردن ترافیک شبکه!



### كنترل ازدحام (٢)

### • تفاوت بین کنترل ازدحام و کنترل جریان

### • كنترل ازدحام

- مسئله سراسری (در سطح شبکه)
- مثال: شبکهای را با خطوط 1Mbps و ۱۰۰۰ کامپیوتر را در نظر بگیرید. نصف این کامپیوترها در تلاش هستند تا با نرخ 100Kbps فایلهایی را برای نصف دیگر کامپیوترها ارسال کنند. در این حالت کل ترافیک شبکه از مقدار ترافیکی که شبکه می تواند مدیریت کند، بیشتر است.

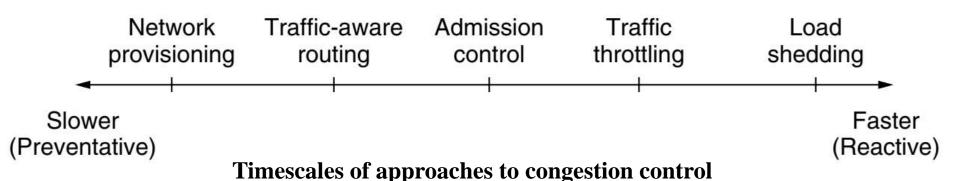
### • کنترل جریان:

- مسئله محلی (یک لینک، ارتباط نقطه به نقطه)
- مثال: شبکهای را با خطوط فیبرنوری با ظرفیت 100Gbps در نظر بگیرید. حالتی را فرض کنید که یک ابررایانه در تلاش است فایل بزرگی را به یک کامپیوتر که قابلیت فقط 1Gbps را دارد، ارسال کند. در این حالت شبکه برای انتقال فایل مشکلی ندارد، بلکه گیرنده توانایی دریافت این بار ترافیکی را ندارد.



### کنترل ازدحام (۳)

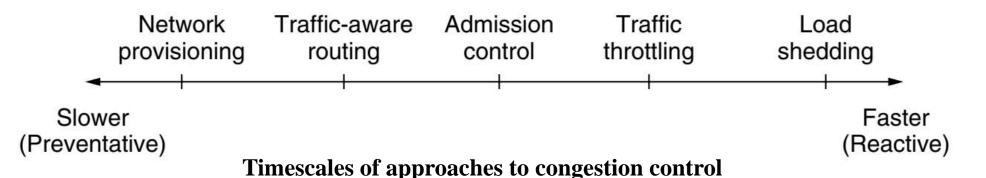
- ازدحام اجتناب ناپذیر است. وقوع ازدحام به این معناست که ترافیک شبکه بیشتر از ظرفیت شبکه (در بخشی از آن) است.
  - دو راهحل به ذهن میآید:
    - كاهش ترافيك شبكه
    - افزایش ظرفیت شبکه
  - این راه حلها در مقیاسهای زمانی مختلف پیاده سازی میشوند.





### کنترل ازدحام (۴)

- راه حلهای کنترل از دحام: از روشهای کند تا روشهای سریع
- روش Network Provisioning: قبل از راهاندازی شبکه، تصمیمات لازم برای جلوگیری از ازدحام را بگیریم.
  - روش Traffic-aware Routing: با آگاهی از ترافیک، مسیریابی انجام دهیم.
  - روشAdmission Control : کنترلی برای پذیرفتن ترافیک در شبکه داشته باشیم.
  - روش Traffic Throttling: به یک نحو مناسبی با فیدبک، ترافیک روترها رو کم کنیم.
    - روش Load Shedding: دور ریختن بستهها





### اصول كنترل ازدحام

- كنترل ازدحام مى تواند توسط مكانيزم حلقه باز و يا حلقه بسته انجام شود.
- حلقه باز: هیچ فیدبک وجود ندارد. مشکلات را هنگام طراحی حل میکند. به عبارت دیگر اجتناب از وقوع ازدحام. طراحی بر اساس حالت بدبینانه انجام میشود.
- حلقه بسته: شبکه را به طور پیوسته مانیتور کرده و در همان لحظه برای جلوگیری از ازدحام تصمیم می گیرد.



### اجتناب از ازدحام

- استراتژیهای حلقه باز در لایههای مختلف اعمال میشوند:
  - لايه پيوند داده
  - ارسال مجدد باعث ترافیک زیاد شدهاست.
    - زمان Time out اصلاح شود.
  - استفاده از Selective Repeat به جای
    - نحوه تأییدیه گرفتن
    - استفاده از Piggybacking
    - کنترل جریان در بازههای زمانی کوچک



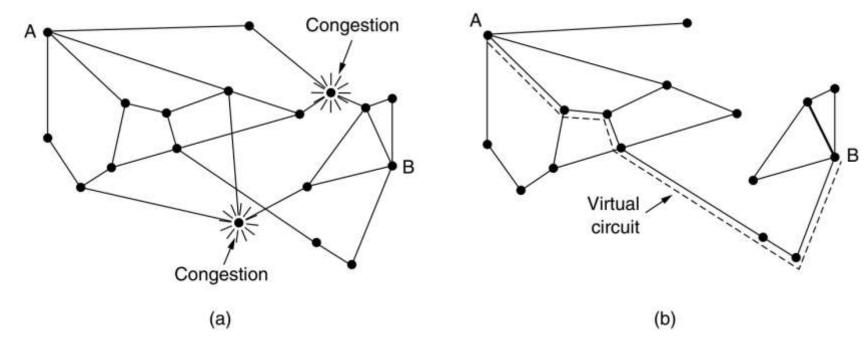
# اجتناب از ازدحام (۲)

- استراتژیهای حلقه باز در لایههای مختلف اعمال میشوند:
  - لايه شبكه
  - نحوه مسیریابی
  - پخش ترافیک در کل شبکه
    - اجتناب از Hot spots
  - استراتژیهای دورریختن بستهها
  - دور ریختن بستههای دارای عمر زیاد
    - لايه انتقال
  - انتخاب زمان Time out مناسب برای بستهها



### کنترل ازدحام در شبکههای Virtual Circuit

- استفاده از Admission Control براى اجتناب از وقوع ازدحام
  - اگر ازدحام وجود دارد، ترافیک جدیدی را نپذیر.
  - منابع لازم را در مسیر داده برای اجتناب از ازدحام رزرو کن.





# کنترل ازدحام در شبکههای دیتاگرام

- روشهای Traffic Throttling: هر روشی باید دو مسئله را حل کند.
- ابتدا هر روتر باید بداند که چه زمانی ازدحام نزدیک است. قبل از آنکه رخ دهد. چگونه میتوان متوجه ازدحام شد؟
  - مانیتور کردن مداوم منابعی که استفاده می شود. سه مورد:
    - بهرهوری (Utilization) لینکهای خروجی،
      - بافر بستههای در صف داخل روتر،
    - تعداد بستههای از دست رفته به خاطر بافر ناکافی.
  - از بین موارد فوق، بافر بستههای در صف داخل روتر مورد استفاده ترین است.
- بهرهوری ۵۰ درصد برای ترافیک هموار (تغییرات کم)، کم است و ممکن است همین بهرهوری ۵۰ درصد برای ترافیکی که دچار تغییرات زیاد است، زیاد باشد.
  - شمردن بستههای از دست رفته هم خیلی دیر است. یعنی ازدحام رخ داده است!



# کنترل ازدحام در شبکههای دیتاگرام (۲)

• تخمین مناسبی از تأخیر صف (Queueing Delay):

$$d_{\text{new}} = \alpha d_{\text{old}} + (1 - \alpha)s$$

- در رابطه فوق، S طول صف لحظه ای است. مقدار ثابت a هم معیاری از این است که هر روتر اطلاعات اخیر خود را با چه سرعتی فراموش می کند.
- میانگین فوق به روش (EWMA (Exponentially Weighted Moving Average) مشهور است.
- زمانی که d محاسبه شده از رابطه فوق از یک آستانه ای بیشتر باشد، روتر متوجه شروع ازدحام می شود.

### • ارسال بیت هشدار:

- تنظیم یک بیت در بستههای ارسالی، زمانی که تأخیر صف از مقدار آستانه بیشتر باشد.
  - ارسال این بیت از سمت گیرنده به فرستنده همراه با ACK



# کنترل ازدحام در شبکههای دیتاگرام (۳)

# Flow is still at maximum rate Flow is reduced

### • بستههای Choke:

- برای کنترل ازدحام منتظر مقصد نباشیم. خیلی دیر میشود.
- هنگام هشدار، توسط خود روتر بسته Choke
- منبع پس از دریافت بسته Choke، ترافیک خود را کاهش میدهد و مدتی منتظر میماند. اگر پس از مدتی بسته Choke دریافت نکرد، مجدداً ترافیک نرمال خود را ارسال میکند.

# کنترل ازدحام در شبکههای دیتاگرام (۴)

# A CHOP Heavy flow

### • بستههای Choke پَرش به پَرش

- ارسال بستههای Choke به منبع، ممکن است زمان زیادی طول بکشد.
- راه حل: با ارسال بستههای Choke، به جز منبع، روترهای میانی نیز ترافیک خود را کاهش دهند.
  - روترها نیاز به فضای بافر زیادی خواهند داشت!

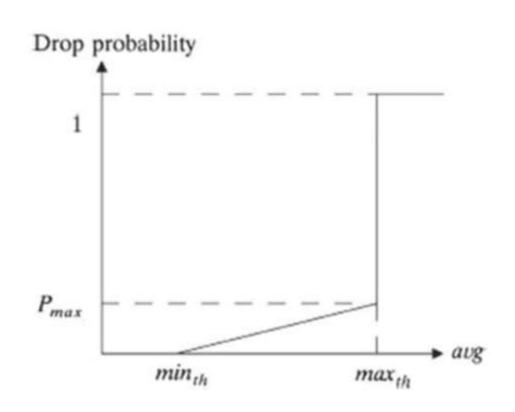
### مديريت بافر

### • روش Load Shedding.

- روترها اجازه دور ریختن بستهها را دارند.
- معیار انتخاب بستههای دور ریخته شده چیست؟
- بستههای قدیمی تر دور ریخته شود: مناسب برای ویدئو (بدون ارسال مجدد)
- بستههای جدید دور ریخته شود: مناسب برای انتقال فایل (با پروتکل Go Back N)
  - استفاده از اولویت بستهها
- بهتر است تا جایی که امکان دارد، قبل از وقوع ازدحام، هر چه سریعتر بستهها دور ریخته شود.



# آشکارسازی قبل از وقوع تصادفی Random Early Detection

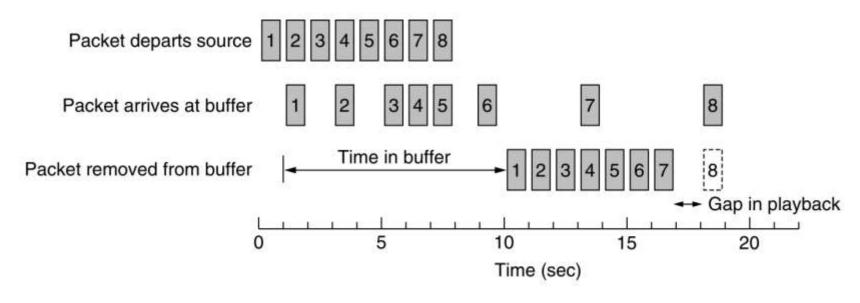


- روشی پیشگیرانه که قبل از پر شدن بافر، بستههایی دور ریخته میشود.
  - محور افقى: ميانگين تأخير صف
  - محور عمودی: احتمال دور ریختن بستهها
- ایده: قبل از رسیدن به وضعیت هشدار، با احتمال مشخصی برخی از بسته ها دور ریخته می شود. هنگامی که به آستانه هشدار رسید، با احتمال 1 بسته ها دور ریخته می شوند.



### (Jitter Control) کنترل جیتر

- برای کاربردهای استریم ویدئو و صوت، تغییرات (واریانس) تأخیر باید کنترل شود.
  - بستههای متوالی با تأخیرهای متفاوتی به مقصد میرسند.
  - متداول ترین راه کنترل جیتر، **استفاده از بافر در مقصد** است.





### (۲) (Jitter Control) کنترل جیتر

