

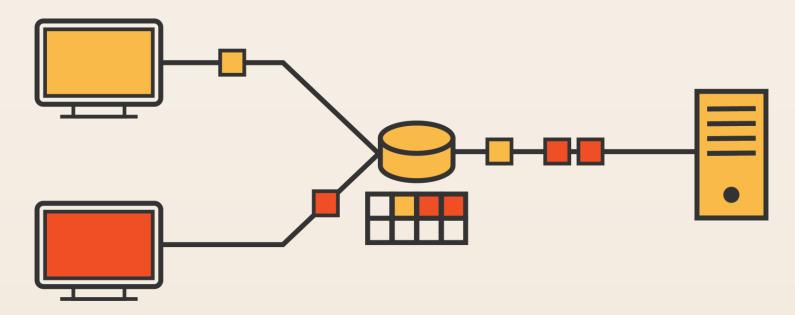
Aula 5: Atrasos

Atraso, perda e vazão nas redes comutadas por pacotes



Windson Viana

O que é e como ocorre?

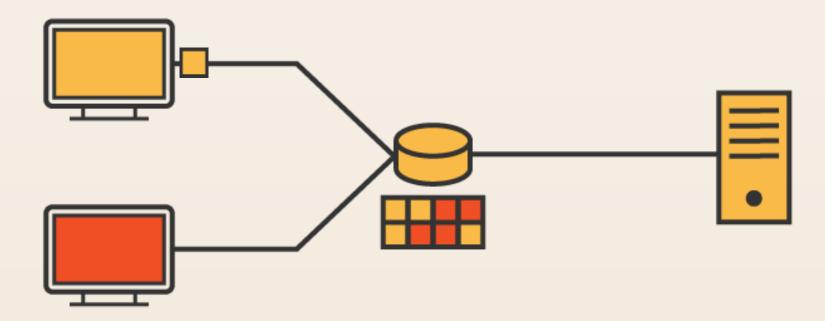


Pacotes são enfileirados em '**buffers**' do roteador. Quando, durante transmissão de pacotes, ocorre algum atraso em alguma parte do processo, é chamado o **Atraso**.

Exemplos:

- Taxa de chegada de pacotes ao enlace ultrapassa a capacidade de saída do enlace
- Pacotes enfileirados aguardando sua vez

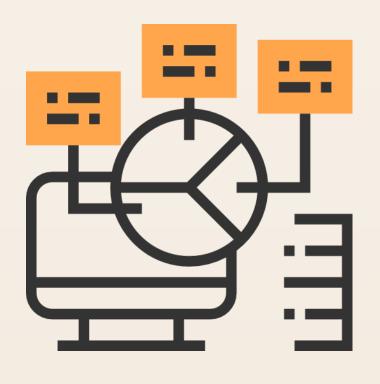
Perda de Pacotes



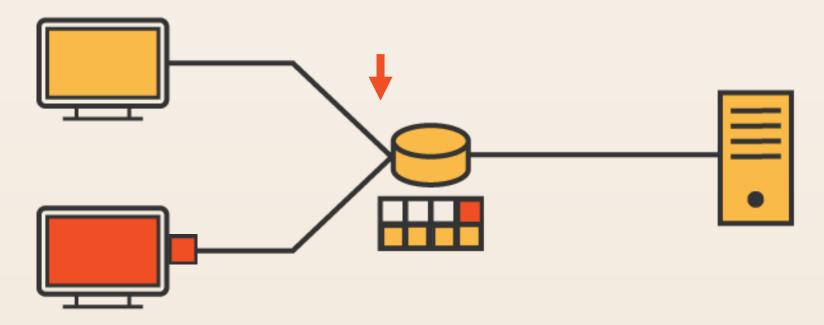
Os **buffers** dos roteadores tem capacidade máxima **finita**.

- Ocorre perda quando pacotes chegam no buffer cheio
 - Último pacote pode ser **retransmitido** pelo nó anterior, pela origem ou de forma nenhuma

Tipos de Atraso



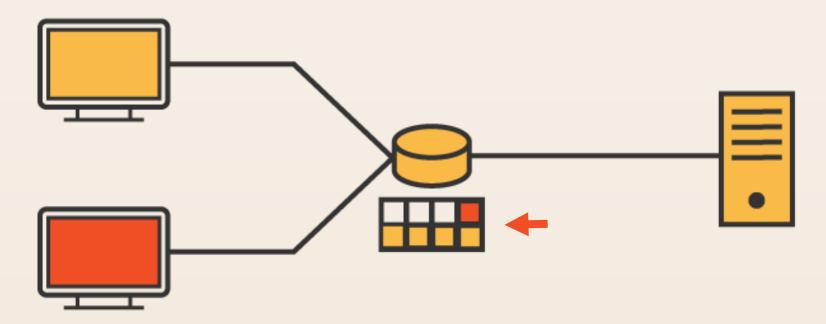
Atraso de Processamento



Ocorre logo após a chegada do pacote no roteador.

- Roteador examina o header do pacote
 - Verifica a presença de erros de bit
 - Determina enlace de saída

Atraso de Enfileiramento

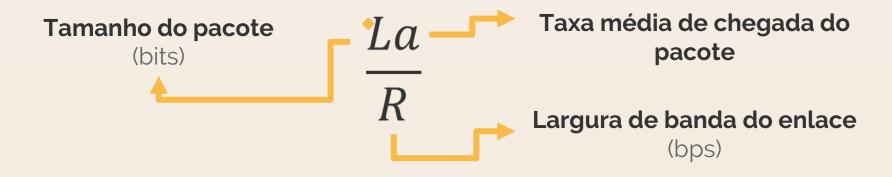


Ocorre depois do Atraso de Processamento, quando o pacote entra na fila.

- O pacote espera na fila a sua transmissão
 - Depende do nível de congestionamento do roteador. Quanto mais pacotes estiverem presentes, maior será o delay

Atraso de Enfileiramento

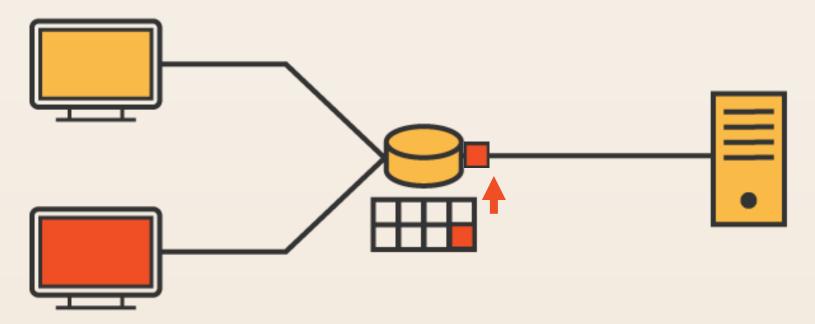
A intensidade do tráfego pode ser calculada da seguinte forma:



Dependendo do resultado, podemos inferir a intensidade do tráfego de pacotes no enfileiramento

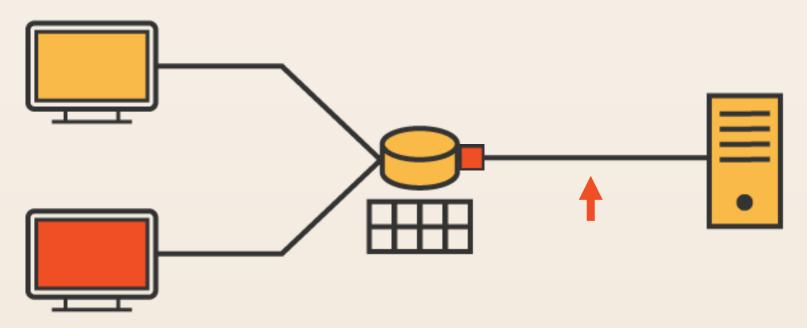
$$\frac{La}{R}$$
 < 1 Atraso pequeno = 1 Atraso significante > 1 Sobrecarregado!

Atraso de Transmissão:



Quando chega a sua vez, o pacote é transmitido para a rede. Esse é o tempo requerido para que seja realizada a transmissão dos seus bits para o enlace.

Atraso de Propagação



Quando o pacote é transmitido para o enlace, esse é o tempo de duração da transmissão do emissor para o receptor.

É calculado da seguinte forma: vel. de propagação no meio (~2x10^8 m/s)

Atraso Nodal

Normalmente, poucos microssegundos ou menos

Atraso de Processamento

Significativo para enlaces com baixa velocidade

Atraso de Transmissão

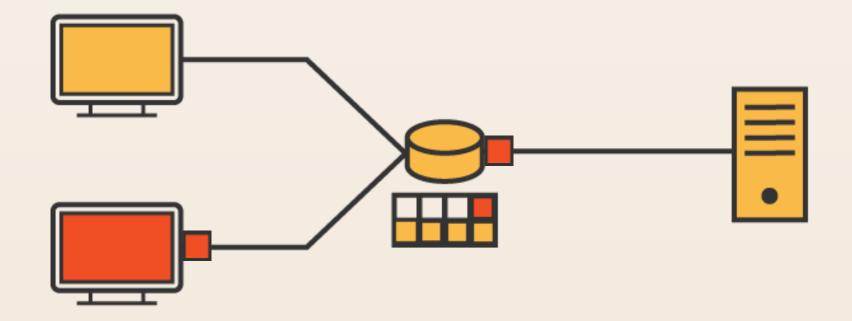
$$d_{nodal} = d_{proc} + d_{fila} + d_{trans} + d_{prop}$$
Atraso de Enfileiramento

Atraso de Propagação

Depende do congestionamento

De alguns microssegundos à centenas de ms

Atraso Nodal



Analogia da Caravana



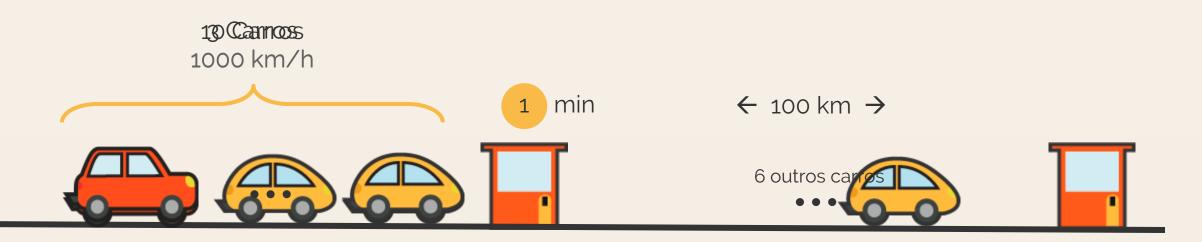


- 1. 10 carros que se "propagam" a 100 km/h
- 2. Cabines de pedágio levam 12 s para atender carro (tempo de transmissão)
- Carro → Bit
 Caravana → Pacote

P.: Quanto tempo para a caravana formar fila antes da 2ª cabine?

- Tempo para "empurrar" caravana inteira pela cabine na estrada:
 12 x 10 = 120 s
- 2. Tempo para último carro se propagar da 1ª à 2ª cabine de pedágio: 100 km/(100 km/h) = 1 h

Resposta.: 62 minutos



- 1. Carros agora se "propagam" a 1000 km/h
- 2. Cabines agora levam 1 min para atender

P.: Os carros chegarão à 2ª cabine antes que todos os carros sejam atendidos na 1ª cabine? Resposta.:

- Sim! Após 7 min, 1º carro na 2ª cabine e 3 carros ainda na 1ª cabine.
- 1° bit do pacote pode chegar ao 2° roteador antes que o pacote seja totalmente transmitido no 1° roteador!

Atrasos e Rotas reais da internet

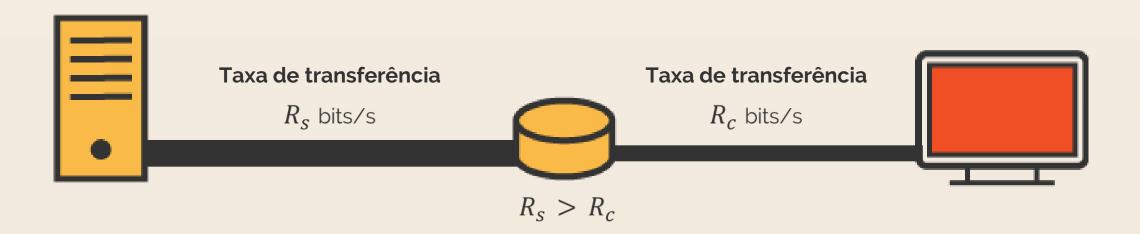


Vazão

Taxa de transferência dos bits entre emissor e receptor, representada por bits/unidade de tempo.

- Instantânea: taxa em determinado ponto no tempo
- Média: taxa por período de tempo maior

Diferentes cabeamentos suportam vazões diferentes.

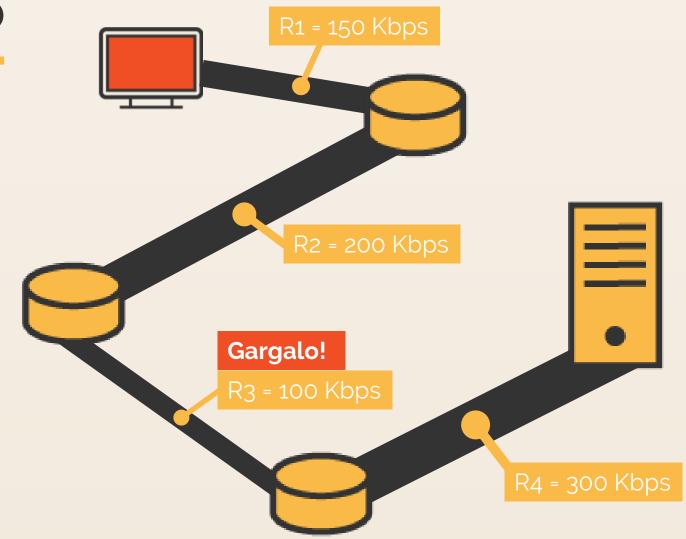


Enlace de Gargalo

A conexão é limitada pelo enlace de **menor** taxa de transferência.

Vazão de fim a fim por conexão:

 $\min(R_1, R_2, R_3, R_4)$

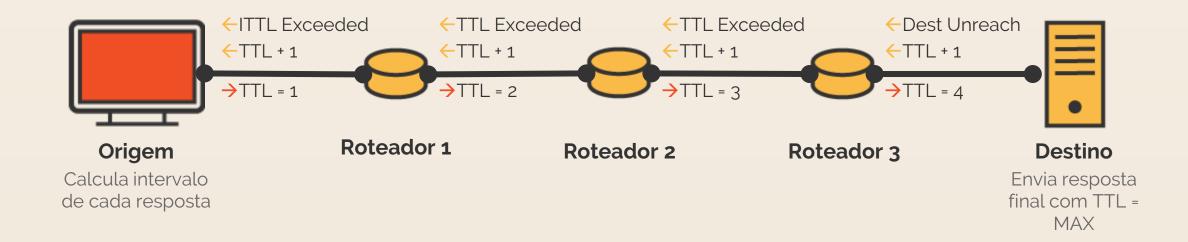


O que é Traceroute?

Fornece medida do atraso da origem até cada roteador no caminho, até o destino final.

Para todo roteador i:

- São enviados três pacotes que alcançarão roteador i no caminho para o destino
- Roteador i retornará pacotes ao emissor
- Emissor temporiza intervalo entre transmissão e resposta



```
Administrador: Prompt de Comando
                                                                                     ×
Microsoft Windows [versão 10.0.16299.98]
(c) 2017 Microsoft Corporation. Todos os direitos reservados.
C:\WINDOWS\system32>tracert google.jp
Rastreando a rota para google.jp [172.217.29.227]
com no máximo 30 saltos:
      <1 ms
               1 ms
                       1 ms 192.168.0.1
 2
      1 ms
                             RAFAEL-PC [10.0.0.1]
              1 ms
                       1 ms
 3
                       23 ms 172.20.0.1
      26 ms
              15 ms
 4
       4 ms
               7 ms
                        5 ms radio-baturite.staynet.com.br [201.12.117.105]
                       5 ms 192.168.181.93
       5 ms
               7 ms
 6
               8 ms 7 ms 192.168.158.169
       7 ms
 7
      47 ms
              87 ms
                       5 ms 192.168.166.1
 8
      32 ms
              4 ms
                        5 ms 192.168.237.10
 9
      50 ms
                       51 ms as15169.saopaulo.sp.ix.br [187.16.218.58]
              51 ms
                       52 ms 108.170.245.161
 10
      53 ms
              55 ms
11
                       54 ms 72.14.236.203
      51 ms
              56 ms
12
                       54 ms gru06s28-in-f3.1e100.net [172.217.29.227]
      61 ms
              56 ms
Rastreamento concluído.
```

Créditos

Slides por Rafael Avilar, Rafael Camurça e Ricardo Elesbao Alguns ícones cedidos de **Flaticon**.