## HTTP (continuação)

15 de janeiro de 2024 22

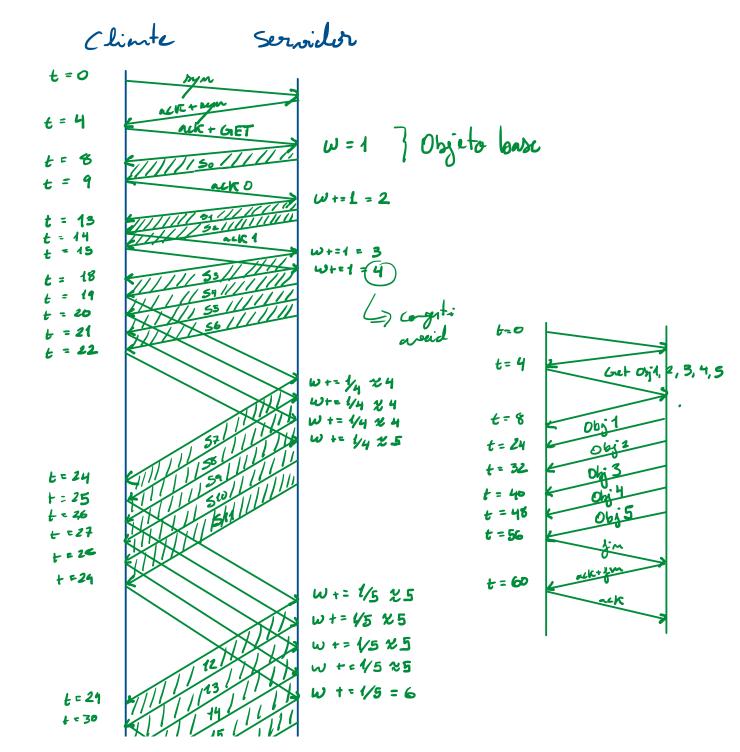
# Exercíair C) HTTP 1.1 -> fersistante

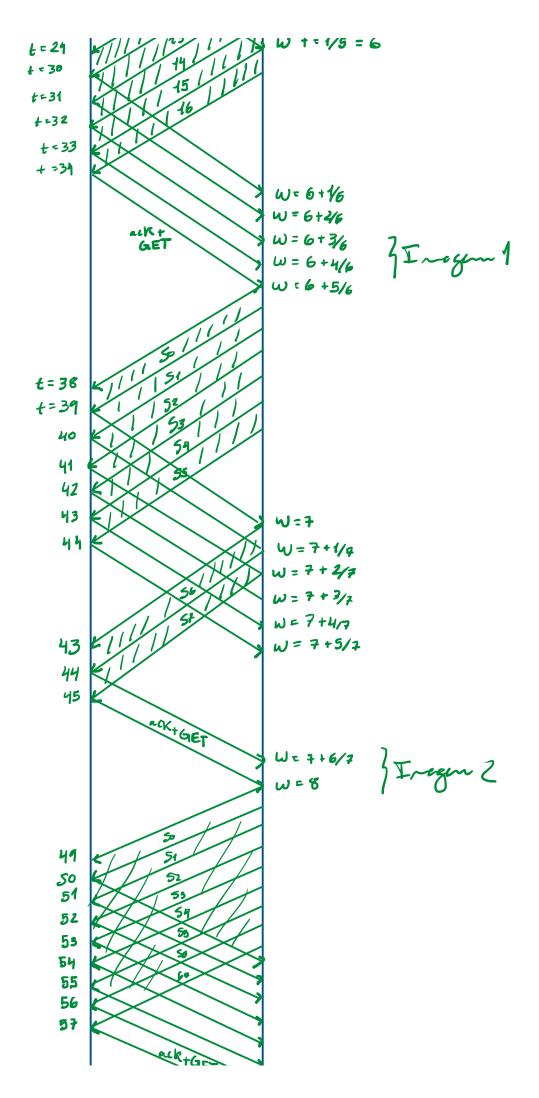
#### HTTP não persistente

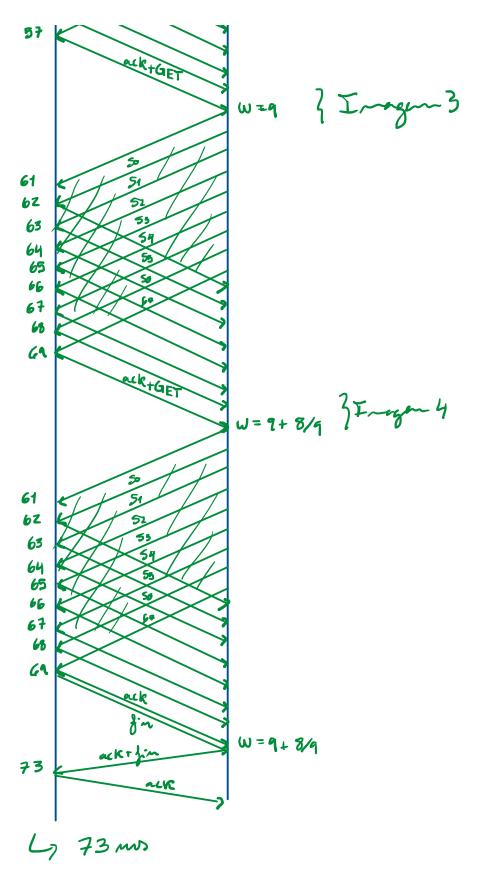
- Só pode ser enviado no máximo um objeto Web por cada conexão estabelecida
- 0 HTTP/1.0 utiliza HTTP não persistente

#### **HTTP persistente**

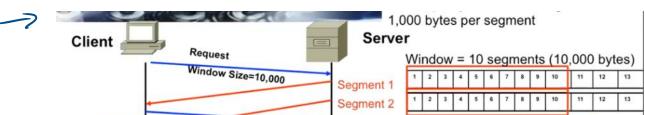
- Podem ser enviados múltiplos objetos Web por cada ligação estabelecida entre o cliente e o servidor.
- 0 HTTP/1.1 usa por defeito conexões persistentes

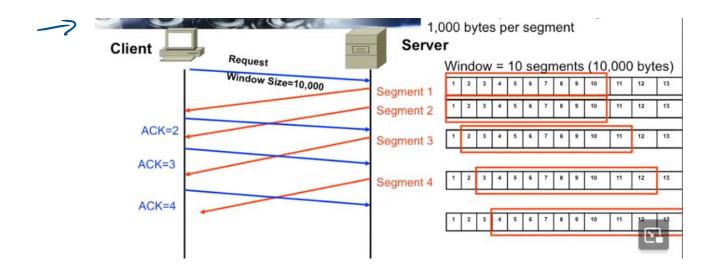






Sliding Window





## Desempenho HTTP/1.\*



- Como melhorar o desempenho do HTTP/1.\*?
- Quais as melhores práticas, simples e eficazes, que têm sido usadas com regularidade?
  - Reduzir o número de consultas ao DNS (DNS Lookups)
  - Reutilizar conexões TCP

> YT, Netfor, etc.

- Utilizar CDNs (Content Delivery Network)
- Minimizar o número de redireccionamentos HTTP (HTTP Redirects)
- Eliminar bytes desnecessários nos pedidos HTTP (cabeçalhos)
- Comprimir os artefactos na transmissão (compressão corpo)
- Cache dos recursos do lado do cliente
- Eliminar o envio de recursos desnecessários

Problem de desemfenter

#### Paralelismo limitado

- O paralelismo está limitado ao número de conexões
- Na prática, mais ou menos 6 conexões por origem

### **Head-of-line blocking**

- Bloqueio do cabeça de fila, acumula pedidos em queue e atrasa a solicitação por parte do cliente
- Carvidar abridada a rachandar nala ardam (ardam ractrita)

#### Paralelismo limitado

- O paralelismo está limitado ao número de conexões
- Na prática, mais ou menos 6 conexões por origem

### **Head-of-line blocking**

- Bloqueio do cabeça de fila, acumula pedidos em queue e atrasa a solicitação por parte do cliente
- Servidor obrigado a responder pela ordem (ordem restrita)

### Overhead protocolar é elevado

- Metadados do cabeçalho não são compactados
- Aproximadamente 800 bytes de metadados por pedido, mais os cookies
- Paralelismo é limitado pelo número de conexões...



- Cada conexão implica overhead de handshake inicial
- Se for HTTPS, ainda tem mais um overhead do handshake TLS
- Cada conexão gasta recursos do lado do servidor
- As conexões competem umas com as outras

### HTTP2 é uma extensão e não uma substituição do HTTP/1.1

- Não se mexe nos métodos, URLs, headers, códigos de resposta, etc.
- Semântica para a aplicação deve é a mesma!
- Não há alterações na API aplicacional...

## Alvo → as limitações de desempenho das versões anteriores

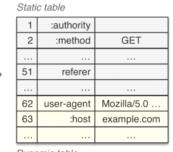
- Primeiras versões do HTTP foram desenhadas para serem de fácil implementação!
- Clientes HTTP/1.\* obrigados a lançar várias conexões em paralelo para baixar a latência.
- Não há compressão nem prioridades
- Mau uso da conexão TCP de suporte!...

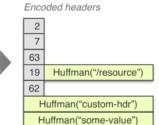
## HTTP2 - Compressão do cabeçalho



#### HPACK







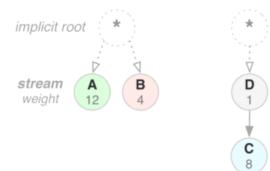
Dynamic table

- Valores literais (texto) são codificados com código de Huffman estático
- Tabela indexação estática → por ex: "2" corresponde a "method: GET"
- Tabela indexação dinâmica → Valores enviados anteriormente pode ser indexados!

## HTTP2 – pesos e dependências



- Exemplo: stream A deve ter 12/16 e a B 4/16 dos recursos totais
- Exemplo: stream D deve ser entregue antes da stream C



- Cada stream pode ter um peso
  11 2561 integravalue
  - o [1-256] integer value
- Cada stream pode ter uma dependência
  - o ... uma outra stream ID

Negociação fotocular

- 1. Cliente começa em HTTP1.1 e pede upgrade para HTTP2
- 2. Settings codificados em BASE64

- 1. Cliente começa em HTTP1.1 e pede upgrade para HTTP2
- 2. Settings codificados em BASE64
- 3. Servidor declina pedido, respondendo em HTTP/1.1
- 4. Servidor aceita pedido para HTTP2 e começa Framing binário
- É possível começar logo em HTTP2 se e só se o cliente souber que o servidor fala HTTP2:
  - Enviar a sequência de 24 octetos:
    0x505249202a20485454502f322e300d0a0d0a534d0d0a0d0a
  - Que corresponde a ""PRI \* HTTP/2.0\r\n\r\nSM\r\n\r\n")", logo seguido de uma frame de SETTINGS para definer os parâmetros da conexão HTTP2