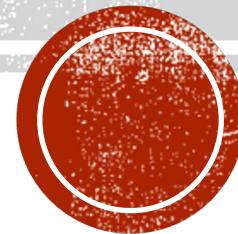


# 互联网XX 内容传输

张喆

[zhezhang@njupt.edu.cn](mailto:zhezhang@njupt.edu.cn)

通信与信息工程学院



# 目 录

- 1、**互联网内容与流量**
- 2、**多媒体内容**
- 3、**Server Farms and Web Proxies**
- 4、**内容分发网络**
- 5、**对等网络P2P**



# 互联网内容与流量

- 互联网过去与现在：
  - 过去：端到端通信，如email
  - 现在：内容分发，如看视频



# 互联网内容与流量

- 端到端通信VS内容分发：
  - 通信模式有何区别？
    - 端到端通信： sender与receiver是唯一确定的
    - 内容分发： 不在乎sender， 即内容的存储位置不重要
    - 多媒体内容： 目前已超过网络流量的86%



# 互联网内容与流量

- 互联网内容与流量的特点：

- 流量变化快：从传统的FTP文件传输与email占主导，变化为web流量，再到电影与音乐的P2P分享，再到目前的多媒体内容。
- 流量有高度的偏斜性 (highly skewed)：不同业务的流量差异性极大。



# 互联网内容与流量

- 流量分类：
  - Elephant flow: long traffic flow, 如大文件传输流
  - Mice flow: short traffic flow, 如控制流
  - 该种分类认为Elephant flow占少数, 而mice flow占多数



# 互联网内容与流量

- 互联网内容流行度：
  - 并非每一个内容都有着相同的流行度
  - 通过实验得出：
    - 当有 $N$ 个电影，那么第 $k$ 个电影的请求量大约为 $C/k$ ，其中 $C$ 计算如下：
    - $C = 1/(1 + 1/2 + 1/3 + 1/4 + 1/5 + \dots + 1/N)$
    - 该结果称为Zipf's law，由哈佛大学George Zipf命名。



# 互联网内容与流量

- Zipf分布：长尾效应（绝大多数的内容并不流行）

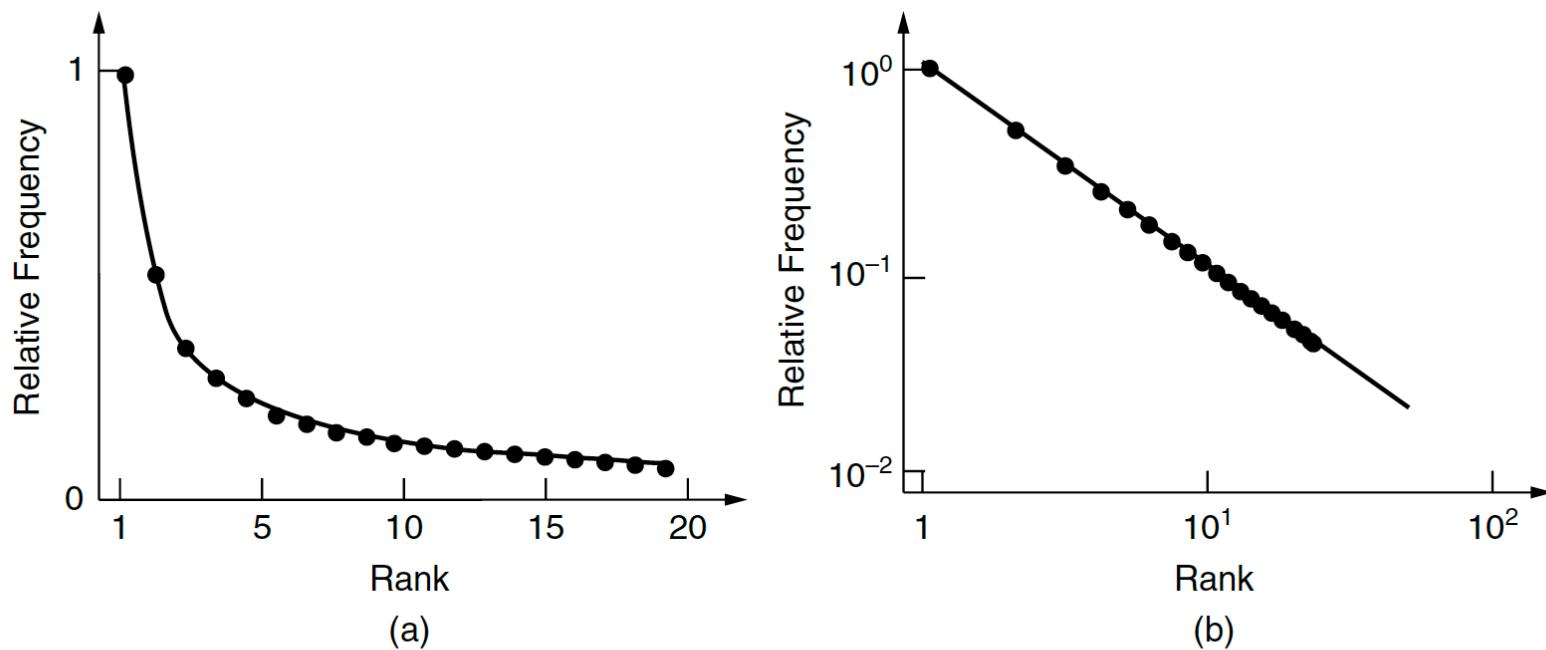
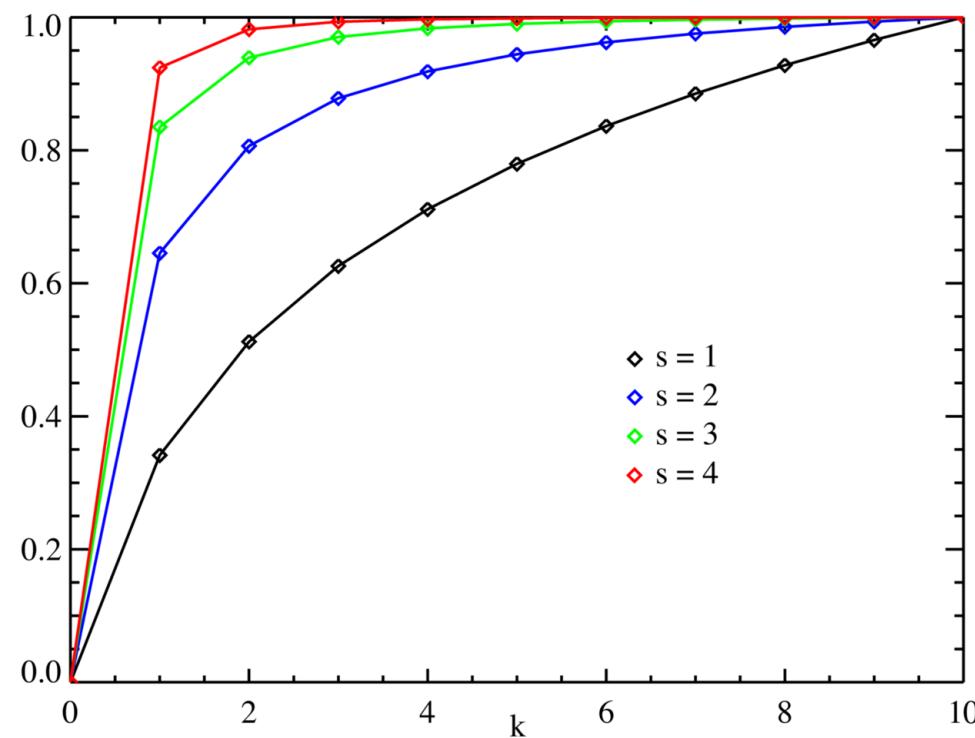


Figure 7-64. Zipf distribution (a) On a linear scale. (b) On a log-log scale.



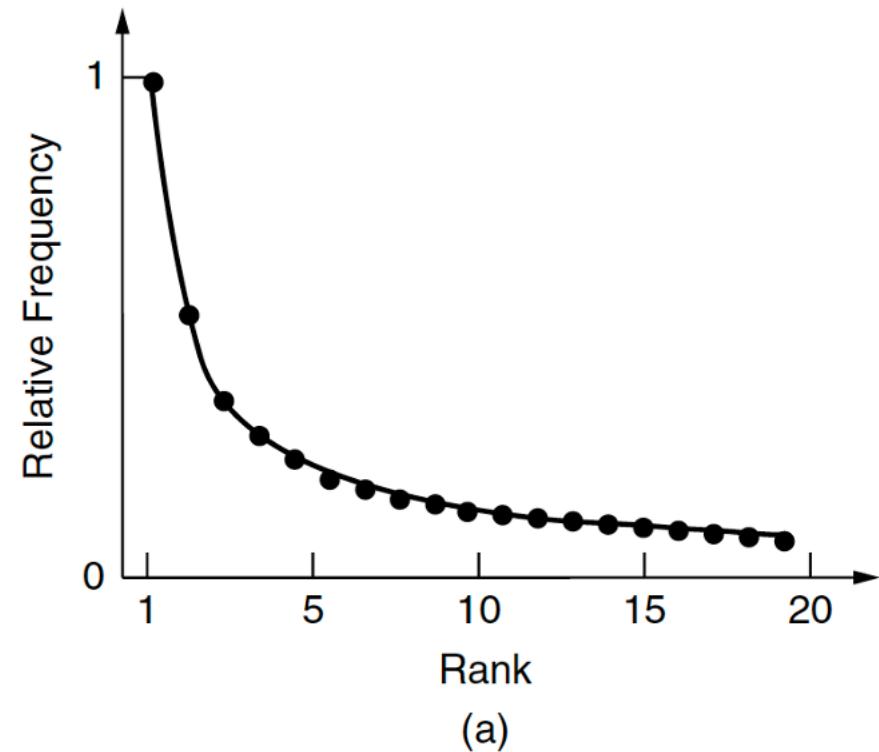
# 互联网内容与流量

- Zipf-distribution是power-law (2-8分布) 的一种
- 右图为Zipf- distribution的 CDF (cumulative distribution function) 图



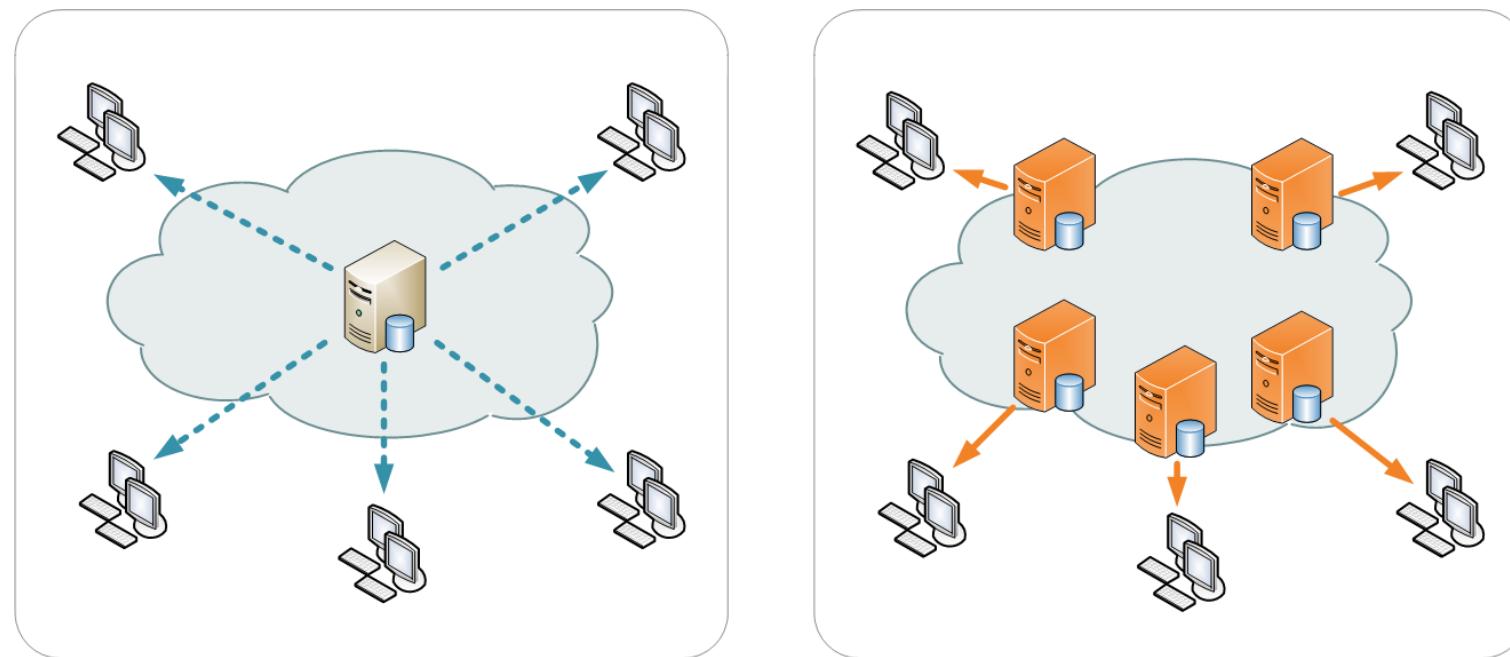
# 互联网内容与流量

- 长尾衰减率：
  - 并非总是保持一致的
  - 在特定情况下会呈现出指数级衰减 $e^{-t/a}$ ，如放射性原子的半衰期。
    - 此刻就不再符合Zipf-distribution了。
    - 区别：Zipf's law需要考虑长尾部分的内容，而指数衰减则可以忽略。



# 互联网内容与流量

- 如何处理流行内容与不流行内容呢？



# 目 录

- 1、互联网内容与流量
- 2、多媒体内容
- 3、Server Farms and Web Proxies
- 4、内容分发网络
- 5、对等网络P2P



# 多媒体内容的基本概念

- **Video bit rate**: effective number of bits per second of the video after encoding
- Higher bit rate == higher perceptual quality
- **CBR: (constant bit rate)**: fixed bit-rate video
- **VBR: (variable bit rate)**: different parts of the video have different bit rates, e.g., changes in color, motion, etc.
  - For VBR, we talk about **average bit-rate** over video's duration



# 网络多媒体内容的常见类型

- **On-demand streamed video/audio**

- Can begin playout before downloading the entire file
  - Full video/audio stored at the server: able to transmit faster than audio/video will be rendered (with storing/buffering at client)
  - e.g., Spotify, YouTube, Netflix, Bilibili

- **Conversational voice or video over IP**

- interactive human-to-human communication limits delay tolerance
  - e.g., Zoom, Tencent Meeting

- **Live streamed audio, video**

- e.g., sporting event on sky sports, 抖音直播
  - Can buffer a little, but must be close to the “live edge” of content



# 视频分辨率与带宽的关系

- 带宽=分辨率×帧率×每像素比特数×压缩比
- 例如：对于一个1080p (1920×1080) 分辨率、30 fps的视频，假设平均每像素使用24比特 (RGB图, 3字节)，没有任何压缩的情况下，每秒钟的数据量可以计算如下：

数据量=分辨率×帧率×每像素比特数=1920×1080×30×24≈1.5 Gbp

- 如果采用H.264压缩算法的话，压缩比可达50:1 ~ 200:1，所需带宽会锐减至7.5 ~ 30 Mbps。



# 视频编码

Video representation:  
Pixels in **Frames**

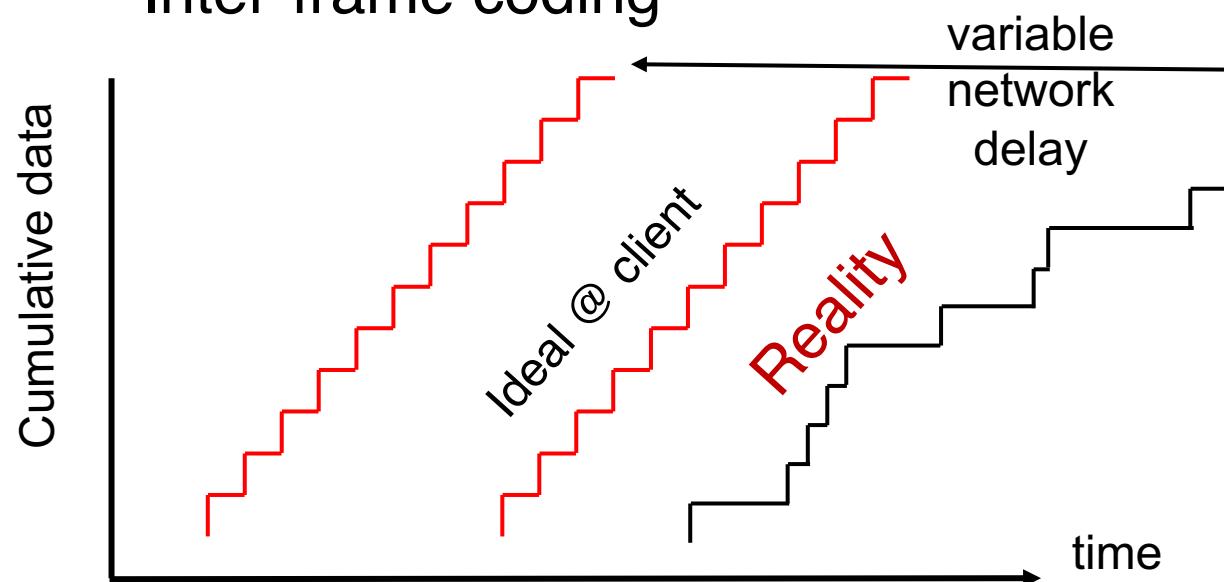
**Codec**

Intra-frame coding

Inter-frame coding



Bits played out  
per second  
(can vary over  
video's lifetime)



**Buffer** at the client to hold  
frames initially until playout  
delay  $t_p$   
Choosing  $t_p$  is hard! Don't  
know buffer fill rate a priori  
**Adaptive** bit-rate selection



# 视频编码

## ■ Intra-frame coding (帧内编码) :

- 仅在单个帧内进行压缩，不依赖其他帧的信息。
- E.g., JPEG、H.264的I帧
- 特点：每个帧独立编码，解码时不需要其他帧，适合编辑和随机访问。

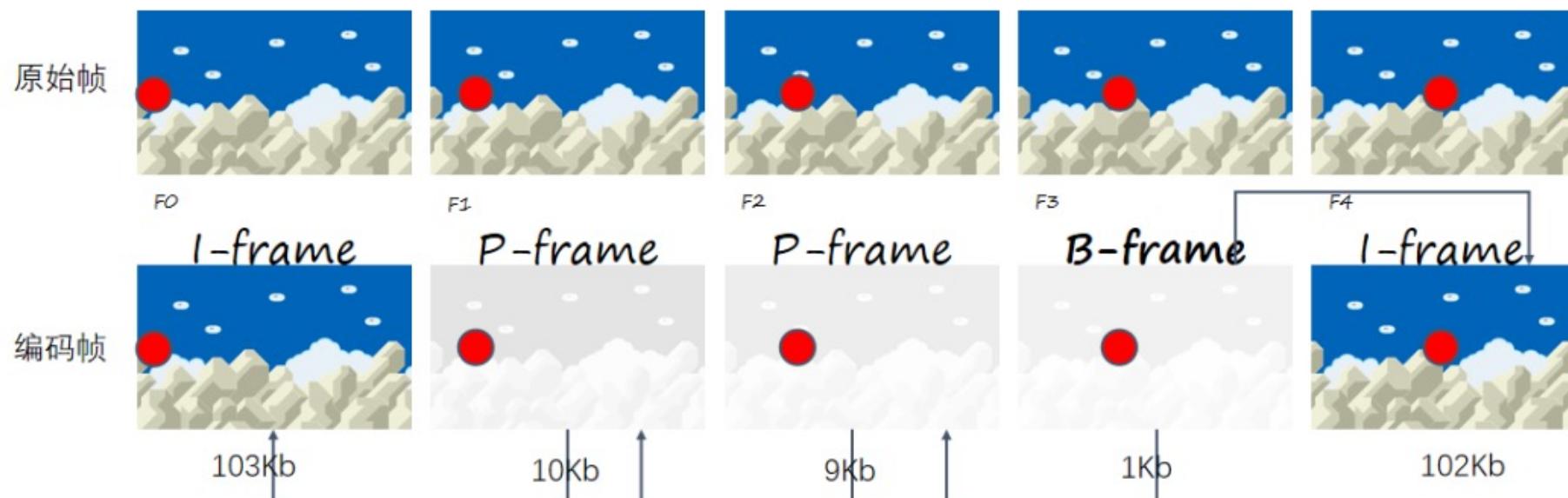
## ■ Inter-frame coding (帧间编码) :

- 利用相邻帧之间的时间冗余进行压缩，通过预测和补偿来减少数据量。
- 例子：H.264的P帧和B帧。
- 特点：通常比帧内编码效率更高，但解码复杂度更高，需要访问多个帧。



# INTER-FRAME CODING (帧间编码) - H.264

- **I帧**: 完整独立编码的帧, 用于关键帧和随机访问。
- **P帧**: 前向预测编码帧, 基于前面的参考帧进行压缩。
- **B帧**: 双向预测编码帧, 基于前后帧进行压缩, 提供最高的压缩效率。



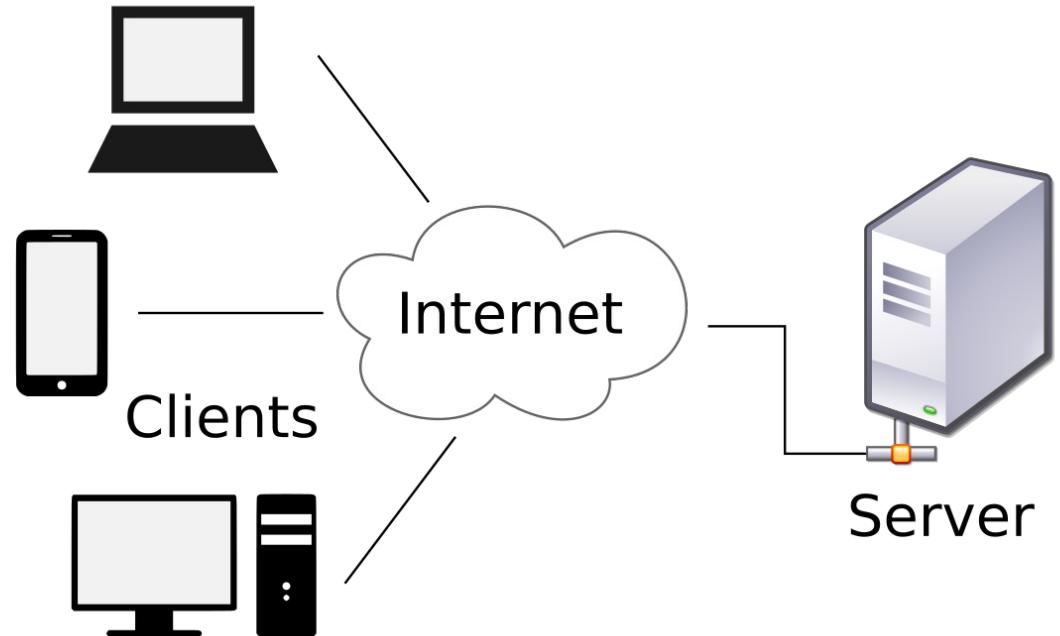
# 目 录

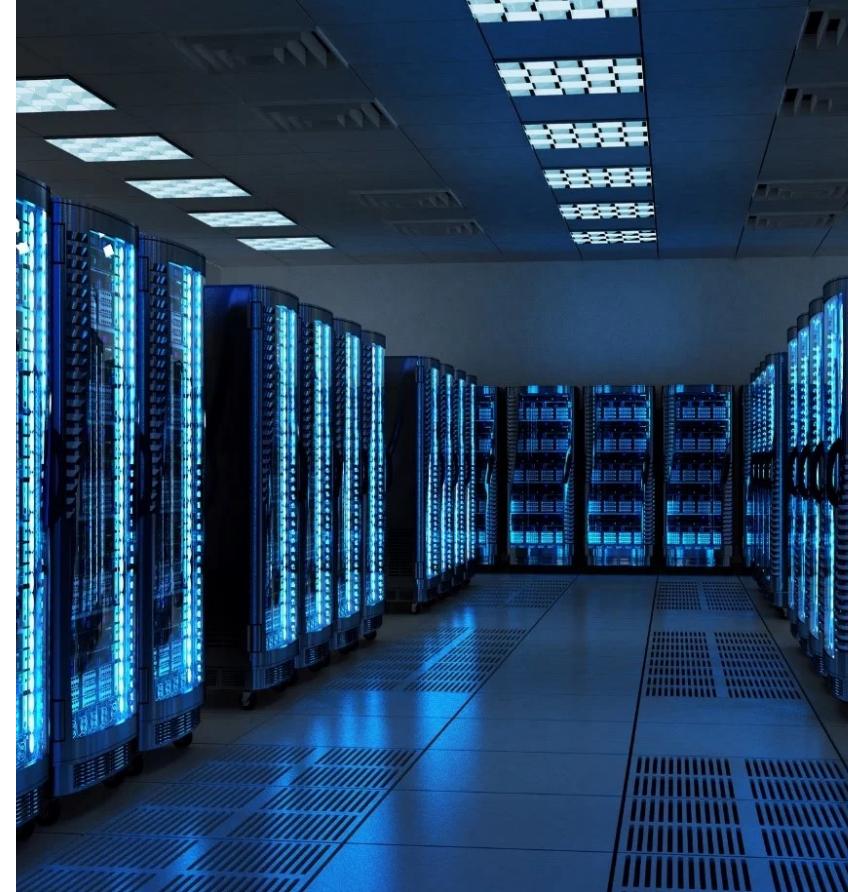
- 1、互联网内容与流量
- 2、多媒体内容
- 3、**Server Farms and Web Proxies**
- 4、内容分发网络
- 5、对等网络P2P



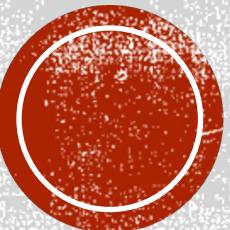
# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- 如何提升网站的性能呢?
  - 从服务器侧: 使用更多高性能服务器->构成server farms
  - 从用户侧: proxy cache (代理缓存)



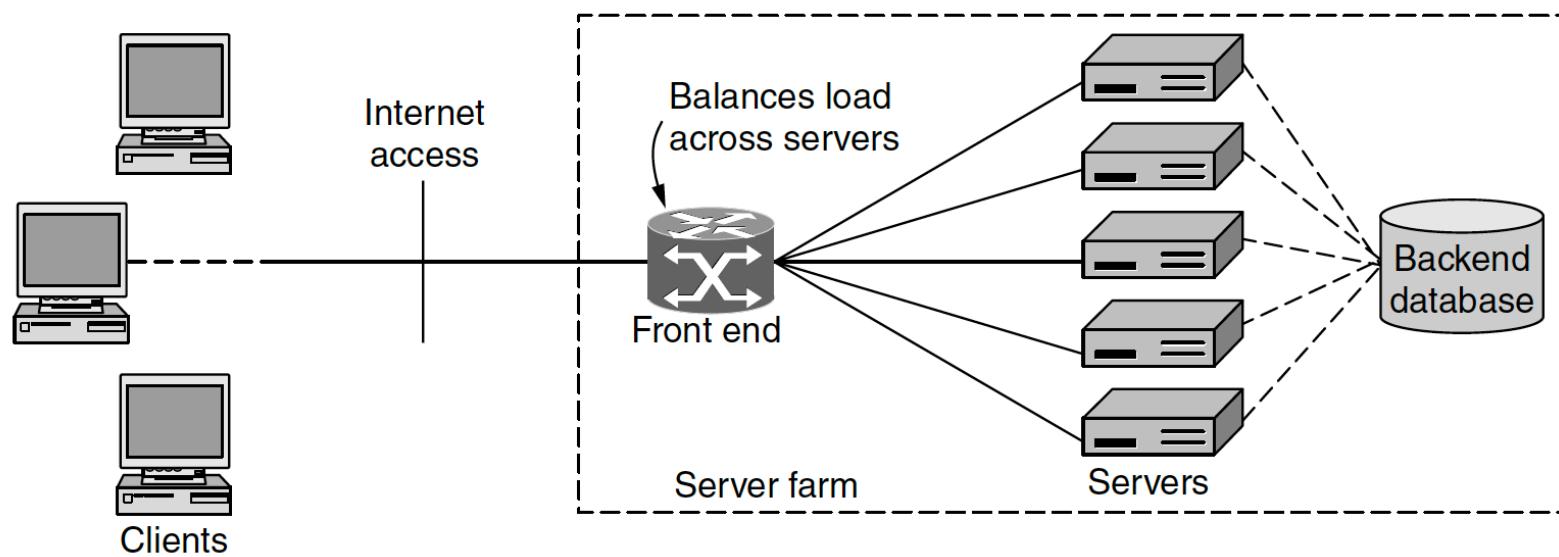


# SERVER FARMS AND WEB PROXIES



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- Server farm模型：



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- Server farm模型要求：
  - 众多的服务器需要在逻辑上能够被认为是一台服务器。
  - 否则的话，相当于在并行运行的众多不同的web服务器。



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- 如何实现上述需求呢?
- 方案一：利用DNS来重定向
- 方案二：设置前端节点（通常为交换机或路由器）
- 方案三：在前端设置load balancer
- 方案二和三都是基于前端的方案（Front end）



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- 方案一：
  - DNS收到web URL请求时，通过轮询（round-robin）的方式从服务器群中选择其中一台服务器的IP，并将该IP返回给用户。
  - 效果：不同用户通过访问不同服务器来实现浏览同一网页的效果。



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- 方案二：
  - Front end将所有请求广播给所有服务器。
  - 每台服务器根据预设协议只回复其中的一小部分请求。
    - 比如16台服务器只根据源IP地址的最后4位来决定是否应答。
  - 效果：绝大多数的广播数据包都被丢弃了，导致带宽的极大浪费。



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- 方案三：
  - 采用load balancer（本质还是交换机或路由器）来识别TCP、HTTP等更多种类的数据。
  - 最简单的方法是load balancer通过轮询的方式来将请求数据挨个传给不同服务器。



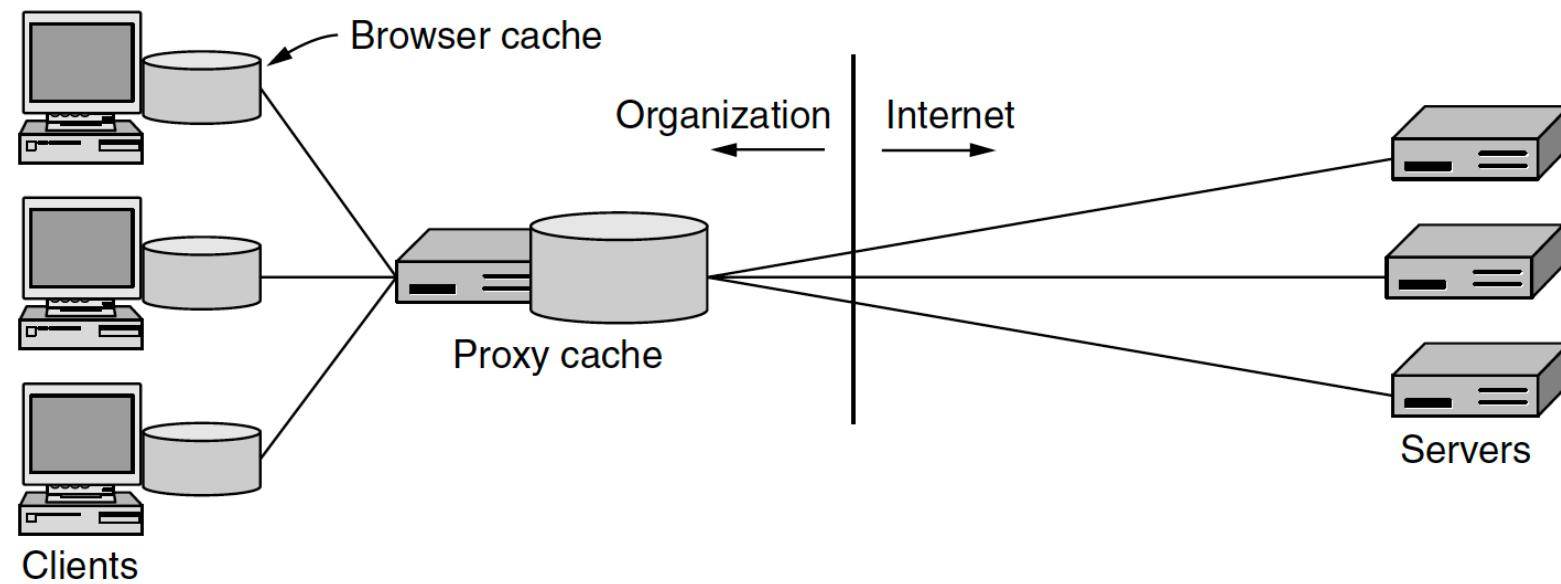
# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- Web proxies:
  - A Web proxy is used to share a cache among users. A proxy is an agent that acts on behalf of someone else, such as the user.
  - 通过将web页面缓存在本地来降低传输时延以及网络带宽负载。



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- Web proxy cache 架构图



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- Web proxy可以提供多级缓存：
  - Upstream proxy：
    - 当本地代理没有缓存本地内容时，则需要访问upstream proxy
  - Downstream proxy：
    - 比如，可以有company proxy, ISP proxy等。



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- Web proxy还可以提供更多其他功能：
  - 如过滤内容，很多公司可以通过配置代理来过滤掉访问特定站点。
  - 还可以提供隐私保护。
    - 通过匿名的方式来使得服务器无法获知用户身份信息。



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- 缓存算法：

- 缓存决定算法：决定哪些内容应该被缓存下来。
- 缓存替换算法：当缓存空间耗尽时，决定哪些内容应该被替换掉以腾出空间来缓存新内容。



# SERVER FARMS AND WEB PROXIES

- 典型算法：

- 典型缓存决定算法：缓存所有内容。
- 典型缓存替换算法：LRU(least recently used), LFU (least frequently used)。
  - LRU：优先替换最近未被访问的内容。
    - 可以通过链表结构实现LRU。
  - LFU：优先替换最近被访问次数最少的内容。
    - 可以通过设置计数器来实现LFU。



**Thank You**

