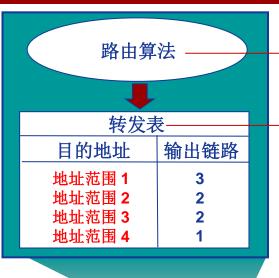


主讲人: 李全龙

本讲主题

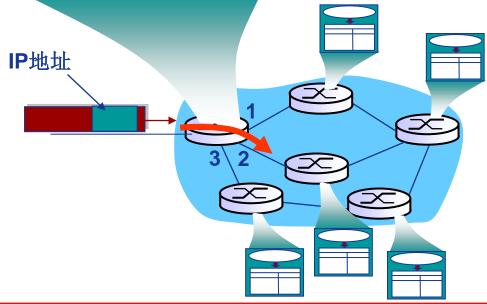
路由算法

路由与转发



路由算法(协议)确定去往目的网络的最佳路径

_转发表确定在本路 由器如何转发分组



网络抽象:图

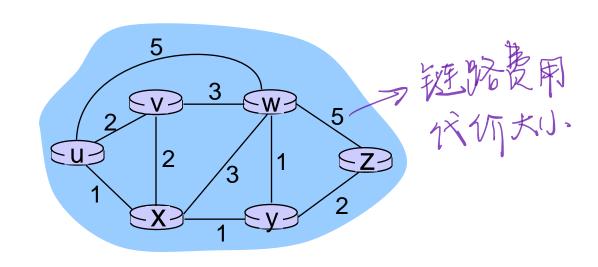


图: G = (N, E)

N = 路由器集合= { u, v, w, x, y, z }

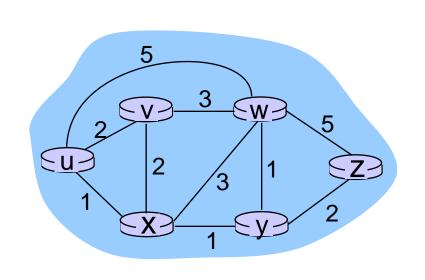
E = 链路集合 ={ (u,v), (u,x), (v,x), (v,w), (x,w), (x,y), (w,y), (w,z), (y,z) }

附注: 图的抽象在网络领域应用很广泛

E.g.:P2P, 其中, N是 peers集合, 而E是TCP连接集合



图抽象:费用(Costs)



c(x, x') = 链路(x, x')的费用 e.g., c(w, z) = 5

每段链路的费用可以总是1, 2000年 1000年 1000

带宽的倒数、拥塞程度等

路径费用: $(x_1, x_2, x_3, ..., x_p) = c(x_1, x_2) + c(x_2, x_3) + ... + c(x_{p-1}, x_p)$

关键问题:源到目的(如u到z)的最小费用路径是什么?

路由算法: 寻找最小费用路径的算法





路由算法分类

静态路由 vs 动态路由?

全局信息 vs 分散信息? 松品信息. (这多对于动态路中) 静态路由:(反映人类的微粒局信息:

- ❖ 手工配置
- 路由更新慢
- ❖ 优先级高

动态路由:(基于某些烙肉协议

- 动东更新) ❖ 路由更新快
 - 定期更新
 - 及时响应链路费用或 网络拓扑变化

- * 所有路由器掌握完整的网络 拓扑和链路费用信息
- ❖ E.g. 链路状态(LS)路由算法

分散(decentralized)信息:

- * 路由器只掌握物理相连的邻 居以及链路费用
- * 邻居间信息交换、运算的迭
- ❖ E.g. 距离向量(DV)路由算法



