# 链路状态路由算法

机过

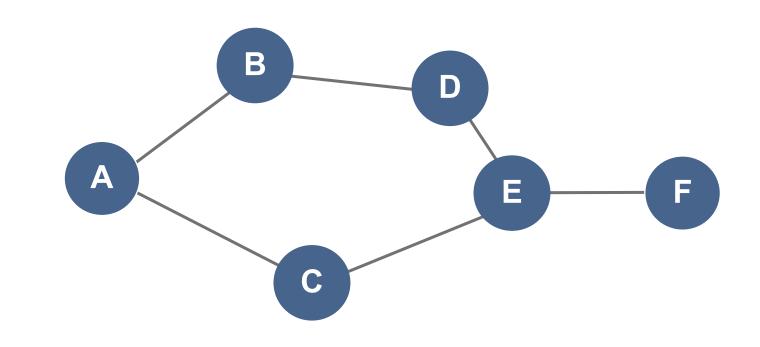


## 链路状态路由算法

链路状态路由算法:每个节点都有网络完整拓扑图,每个节点维护到邻居的连通性与链路成本。 节点向网络中所有其他节点广播自己和邻居的连接信息,每当接收到来自其他节点信息时用 Dijkstra算法重新计算路由表。

#### Dijkstra 算法

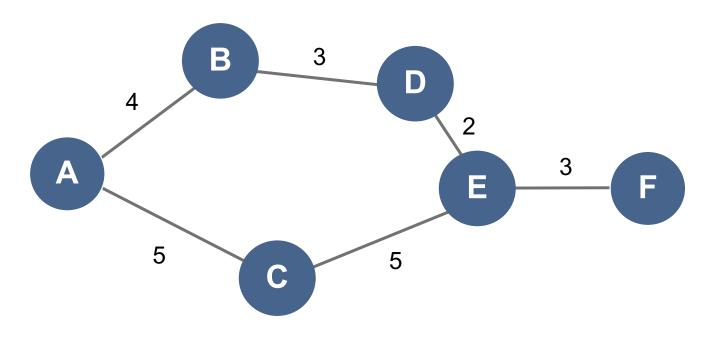
- 计算从一个节点(源,假设为A)到网络中所有其他节点的最小成本路径。
- 算法迭代进行
- 经第k次迭代后,就能找出到k个目标节点的最小成本路径。





## 链路状态与链路成本

如果链路成本与链路带宽成反比。 带宽越高成本越低 → 路由选择高带宽的路径



例如:路径A-B-D-E-F比路径A-C-E-F的成本低(意味着端到端带宽更高)。

链路成本:反应路由度量的函数

E = f(距离/时延/成本)

## 链路时延测量

- 给邻居节点发送一个盖上时间戳的包,记录其离开时间
- 收到邻居返回的确认时, 计算该 包的来回时延



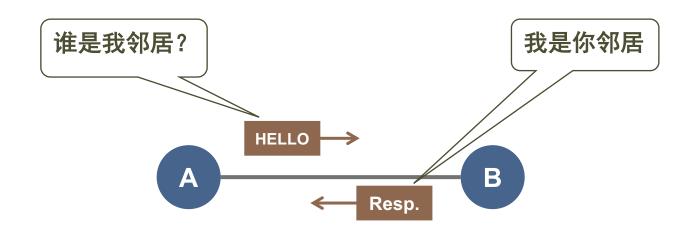
# 链路状态信息的获取

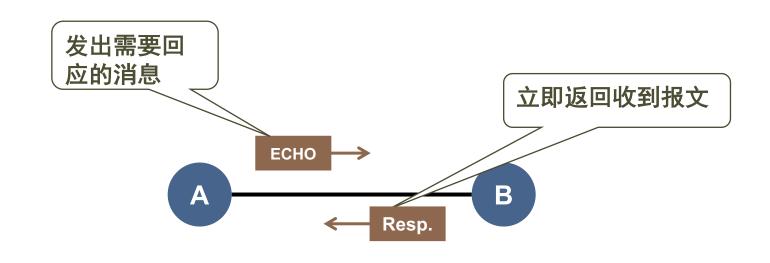
### ① 发现邻接节点

在一跳范围内广播一个HELLO 消息,邻居的Response消息把 自己的地址带了过来。

## ② 测量链路成本

收到ECHO消息后立即返回, 用来测试链路的往返时间(时 延)。





## 链路状态信息包的发送

#### ③ 封装链路状态包

把本地链路(与邻居相连)成本以及邻居ID封装在一个报文中。

## ④ 广播链路状态信息

发送链路状态包时机

- 定期发送
- 出现重大事件时

本机ID 序号 生存期 邻居1 | 成本 邻居2 | 成本

• 本机ID: 指出链路状态包的发送方

• 序号: 标识了源节点发出的链路状态包次序

• 生存期: 标识了本链路状态包信息的有效期

• 邻居/成本:表示本机与邻居的链路成本

防止广播通信中的重复包:接收节点可根据(源节点ID, 序号)来判定此次入境包是否含有最新的链路状态信息。

# 链路状态路由的计算

#### A发送的本地链路状态包

A
100
300s
B   4
C   5

### ⑤计算新路由

- 根据接收到的所有节点链路状态包构建表示网络拓扑的子网
- · 采用Dijkstra算法计算从本地到 所有其他节点的最短路径

#### A收到的来自其他路由器的链路状态包

Е	3
10	00
30	0s
A	4
D	3

С		
100		
300s		
A   5		
E   5		

	D	
	100	0
	300	s
Е	3	3
E	<u> </u>	2

Е	
10	0
300	)s
C	5
D	2
F	3

F	=	
10	00	
300s		
Е	3	

