树形DP

胡船长

初航我带你, 远航靠自己

《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

一、树形DP分类

- 1. 单纯型:3道题目
- 2. 跨越型:2道题目
- 3. 背包型:3道题目
- 4. 覆盖型:2道题目

《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

二、树形DP-课后实战题

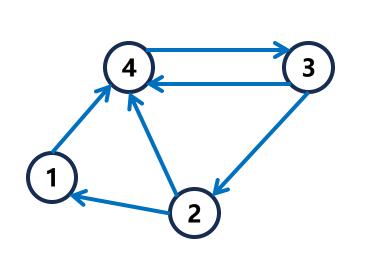
- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

一、树形DP分类

- 1. 单纯型:3道题目
- 2. 跨越型:2道题目
- 3. 背包型:3道题目
- 4. 覆盖型:2道题目

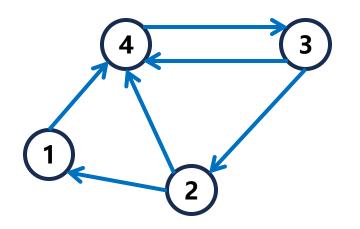
图结构存储: 邻接矩阵

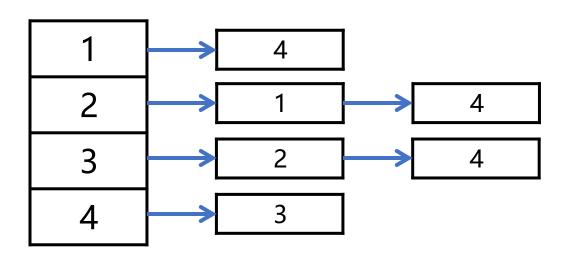


	1	2	3	4
1	0	0	0	1
2	1	0	0	1
3	0	1	0	1
4	0	0	1	0

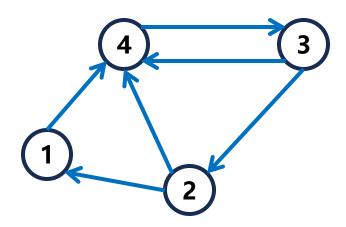
《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

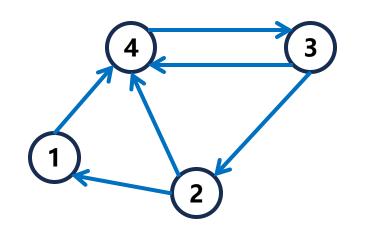
图结构存储:邻接表



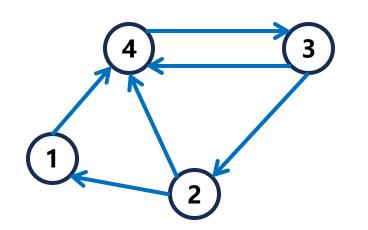


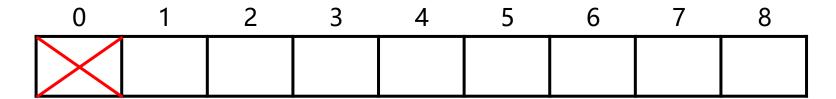
《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

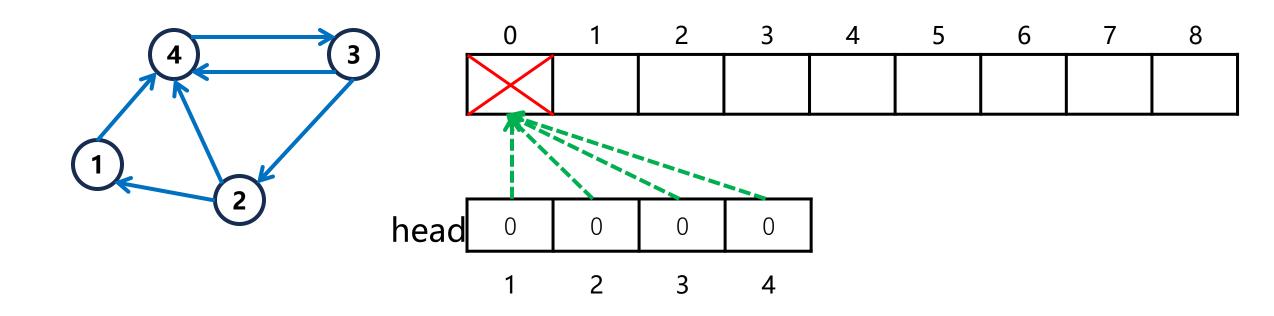


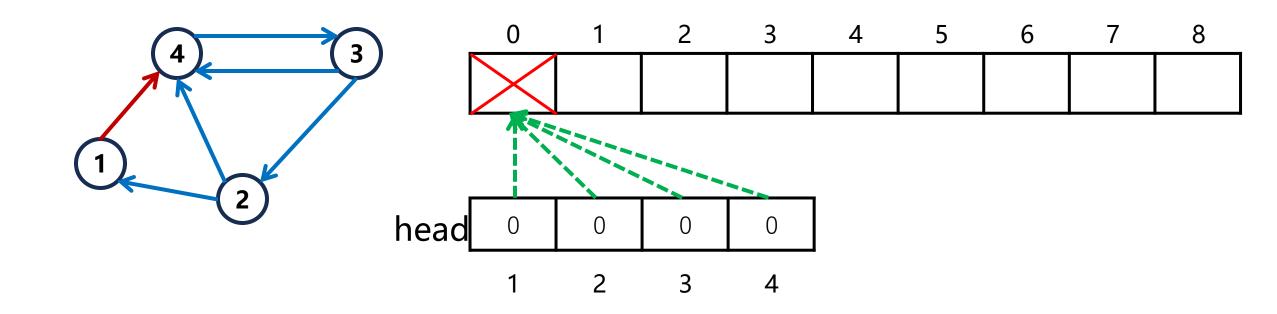


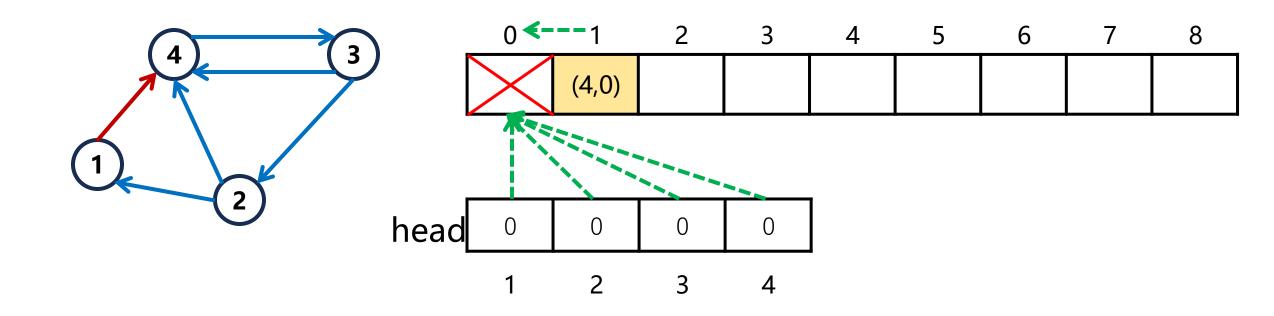
0	1	2	3	4	5	6	7	8

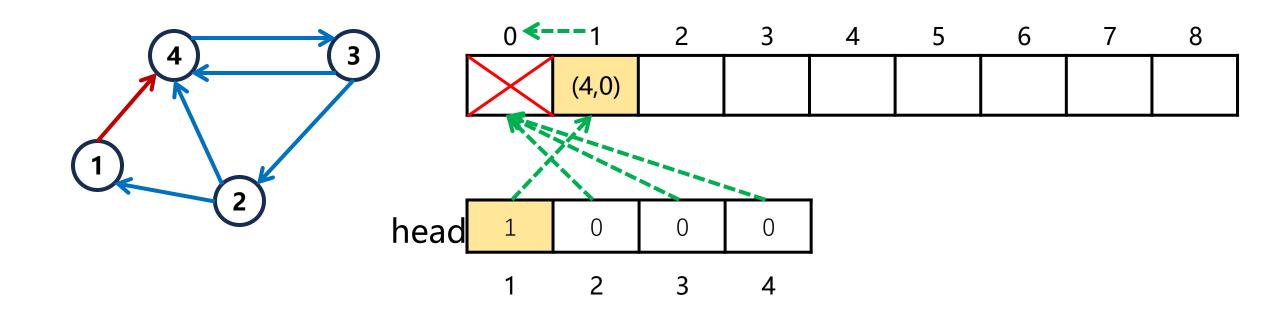


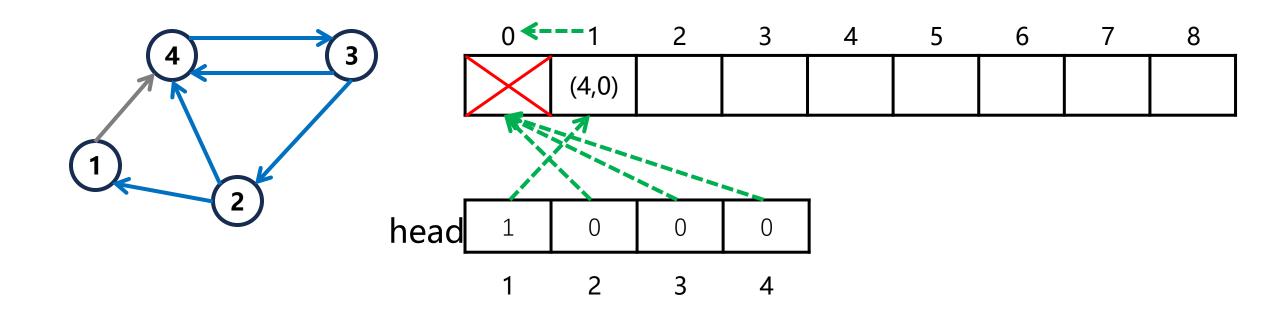


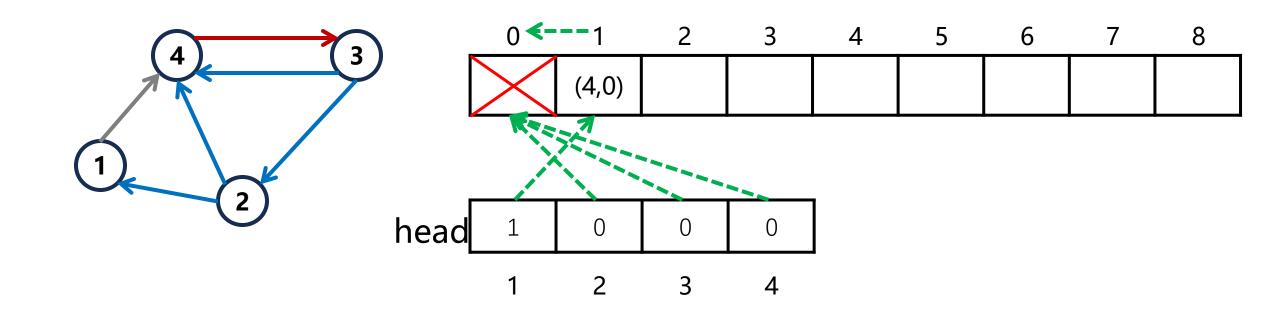


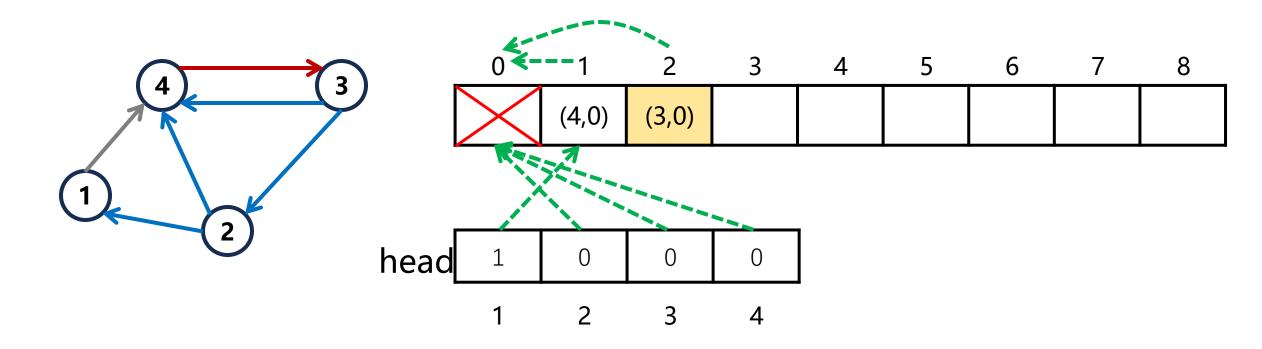


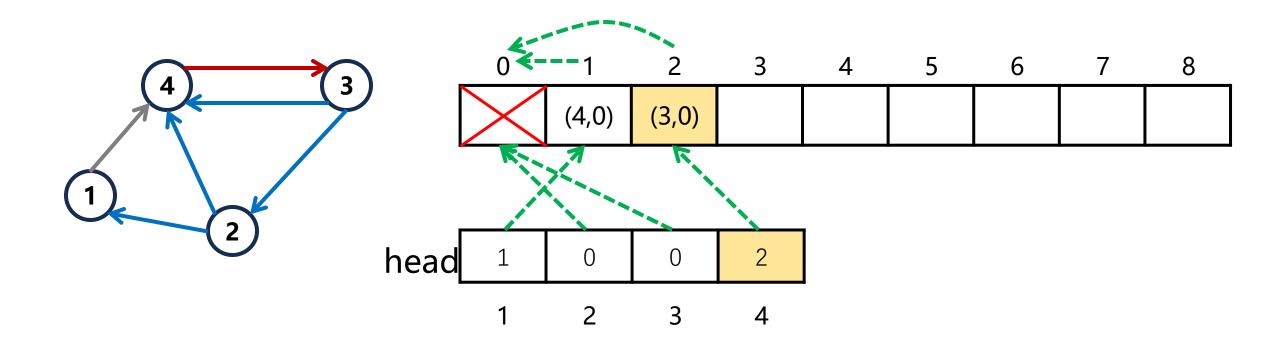


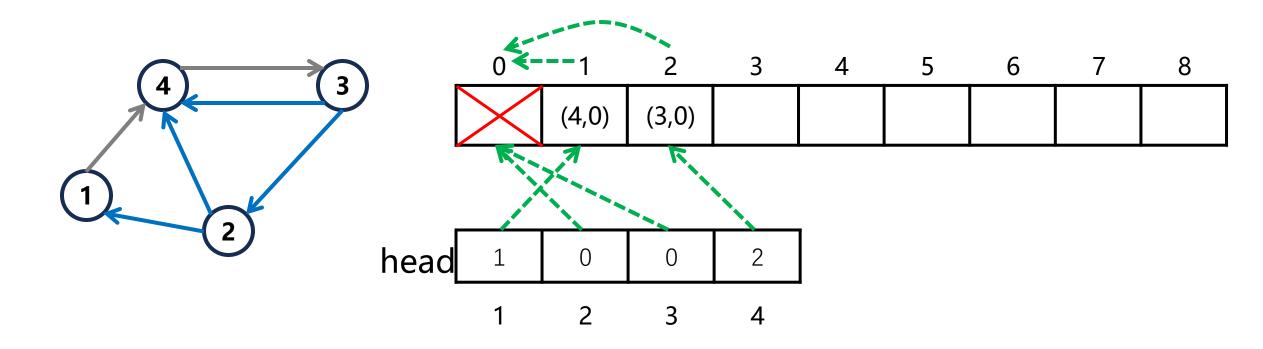


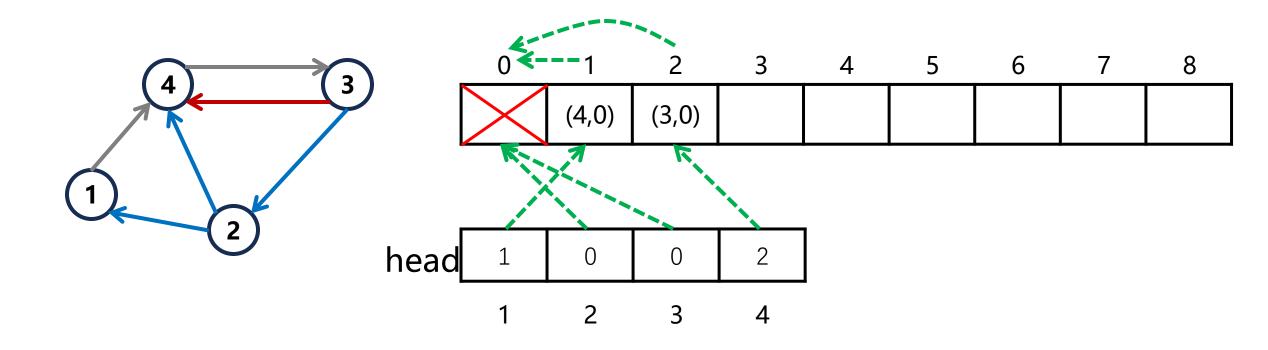


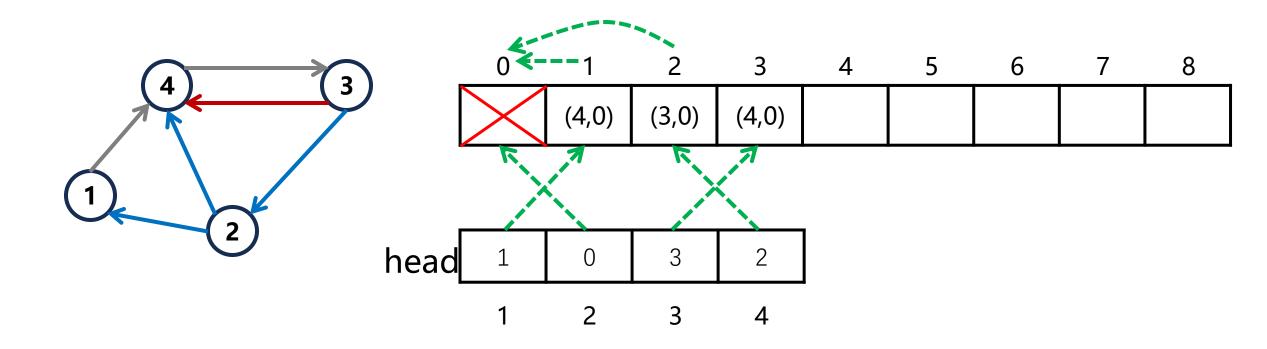


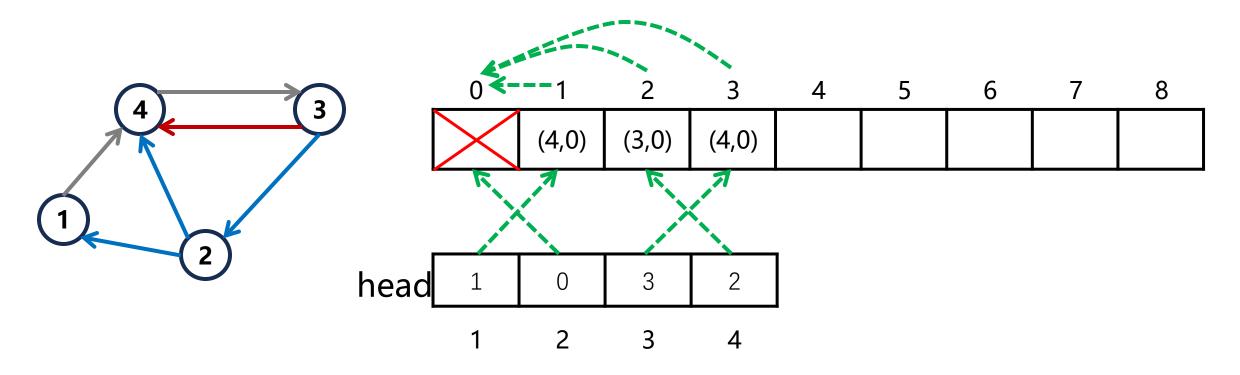


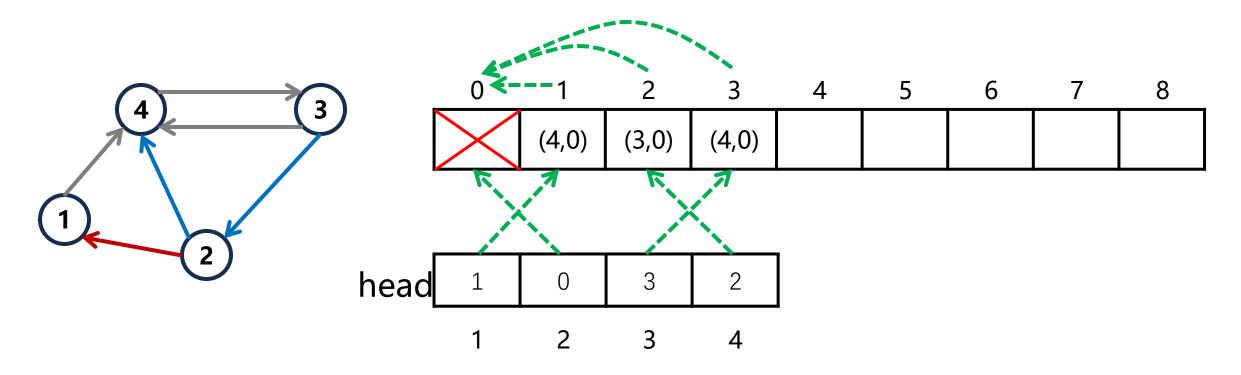


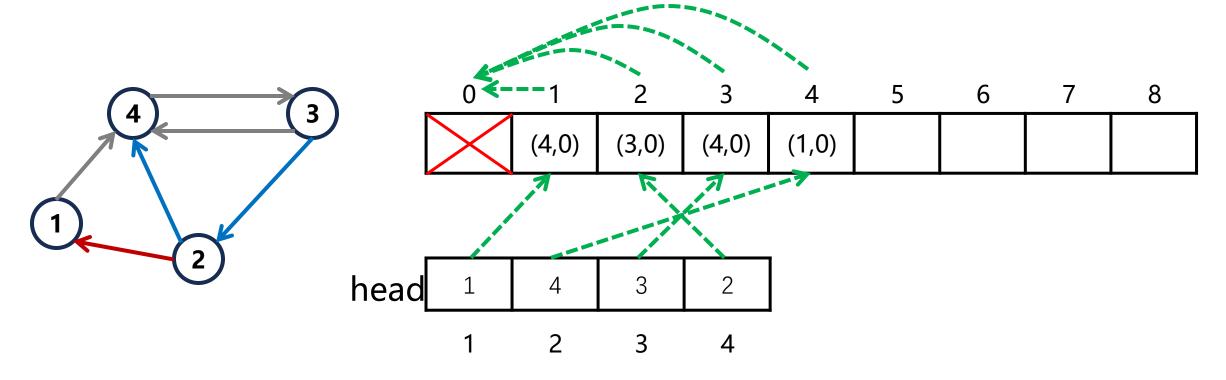


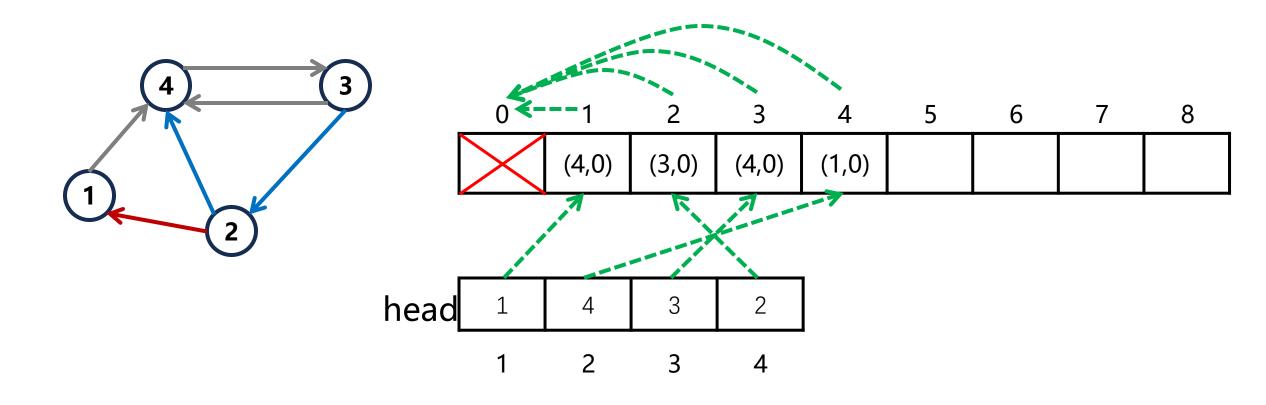


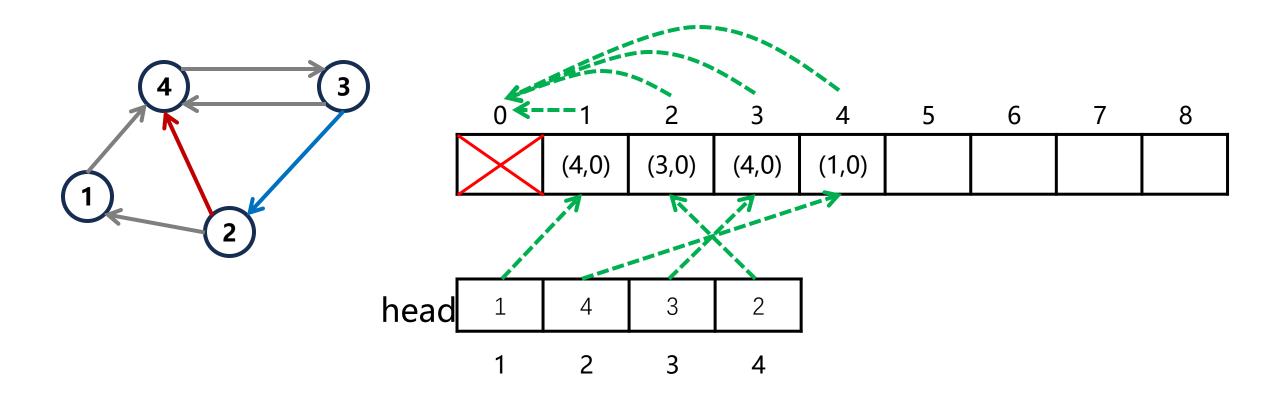


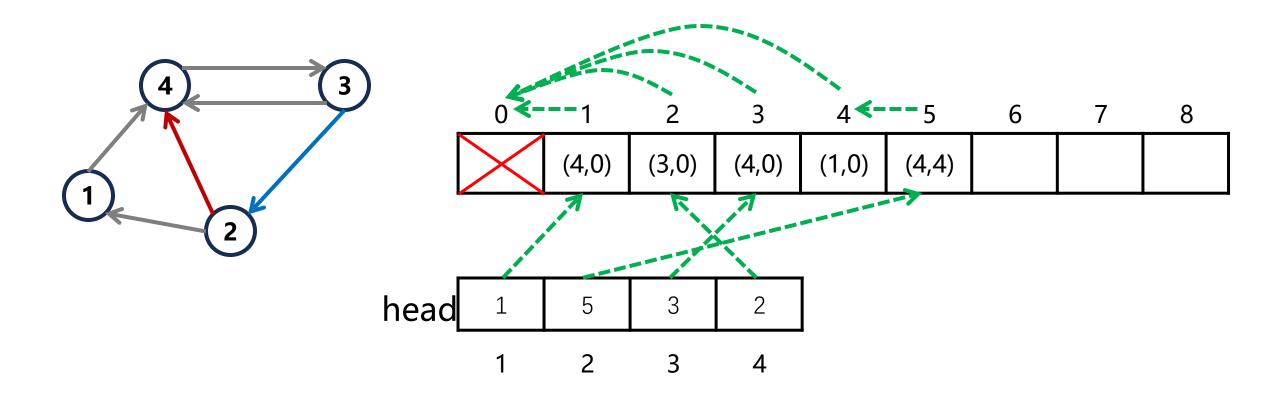


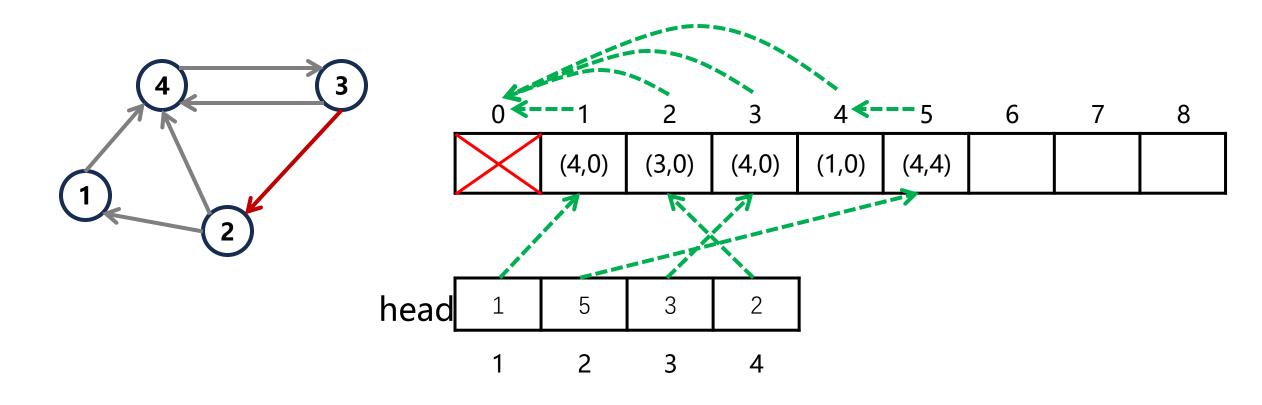


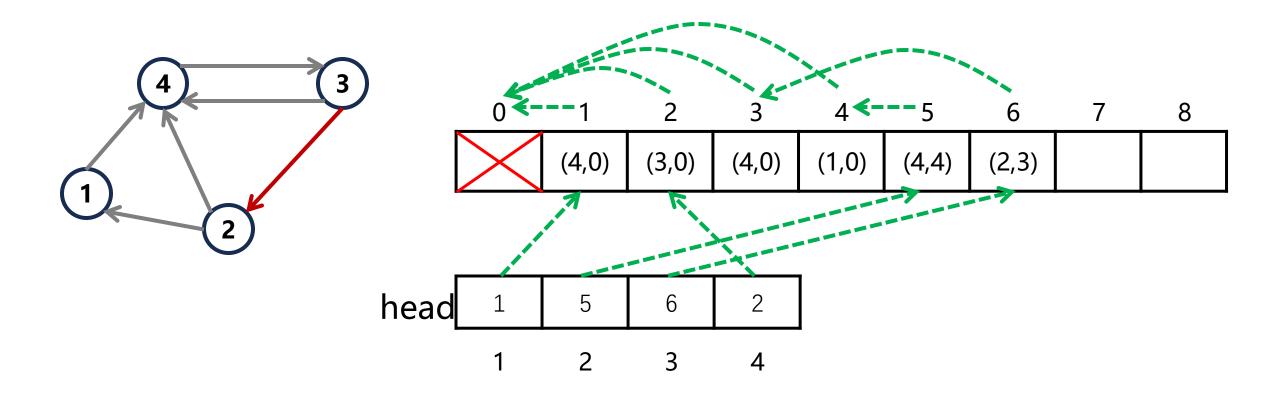


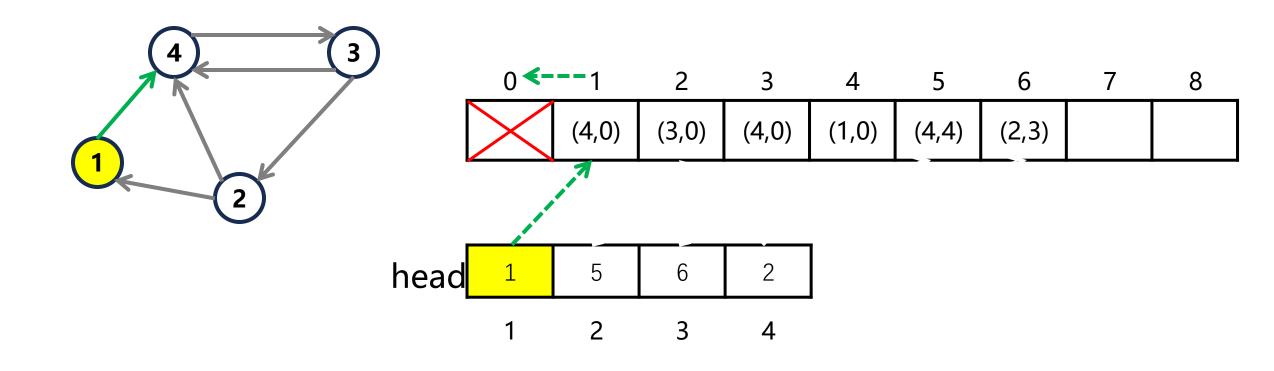


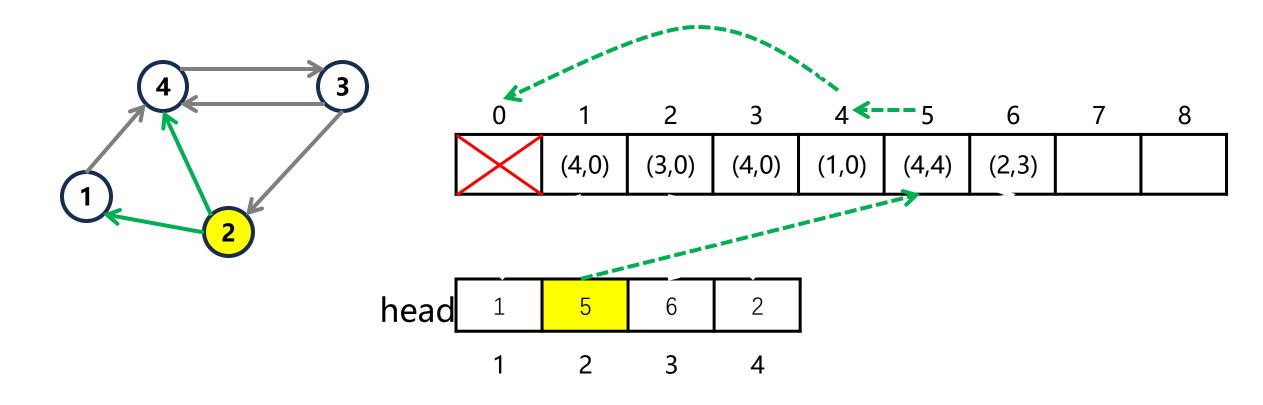


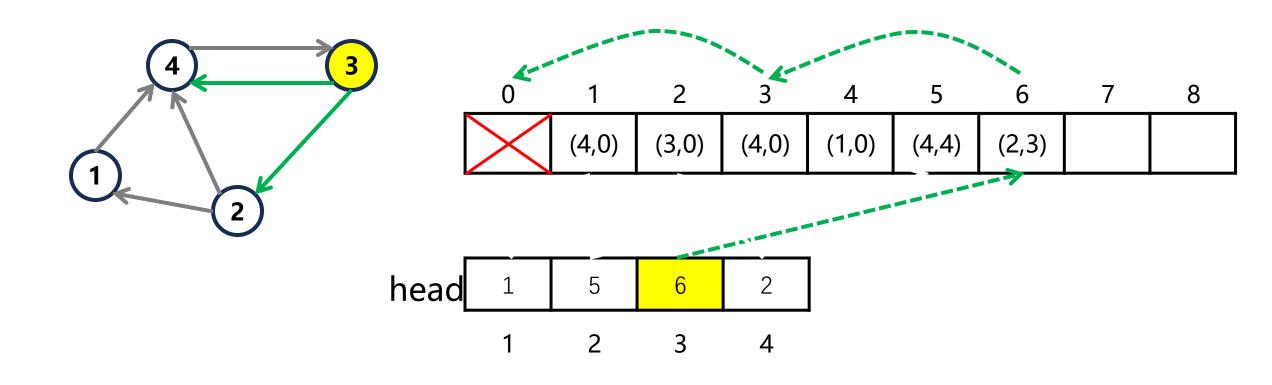




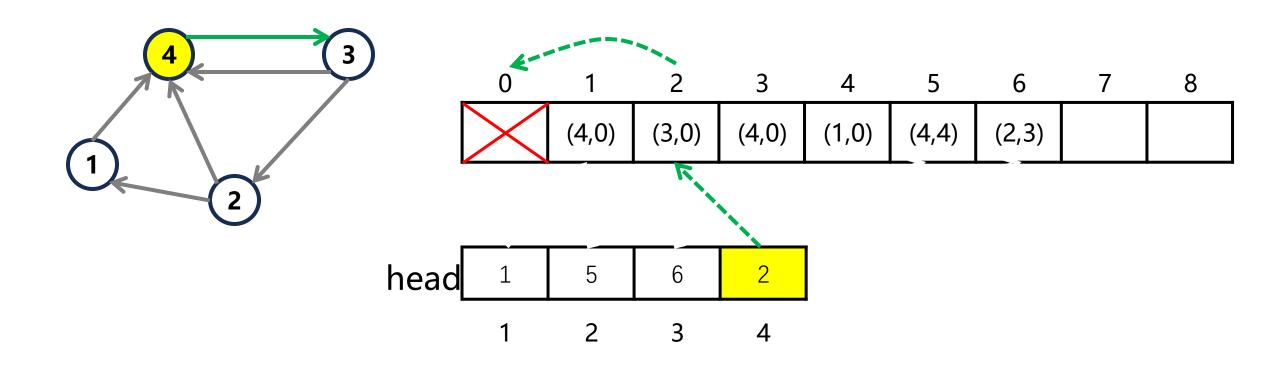




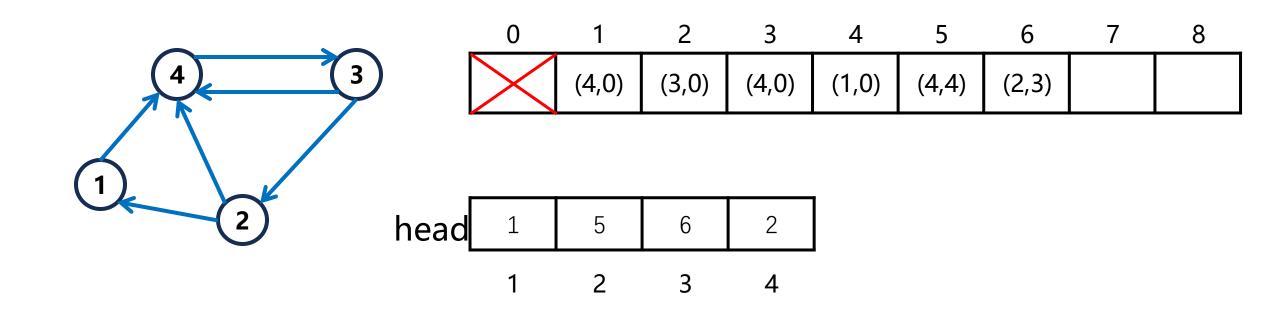




《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

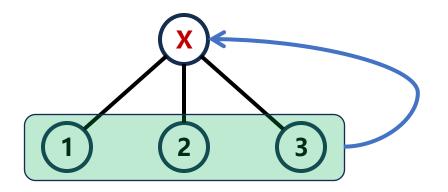


《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题



树形DP: 单纯型

只需要考虑: 子节点到父节点的转移关系



《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

二、树形DP-课后实战题

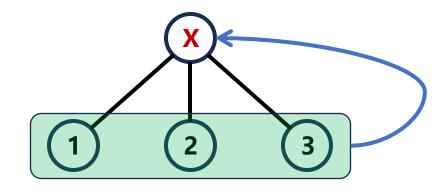
- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

单纯型:HZ0J-361-没有上司的舞会

1、确定动归状态

2、确定状态转移方程



子节点到父节点的转移关系

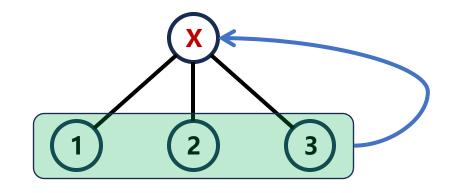
单纯型:HZ0J-361-没有上司的舞会

1、确定动归状态

dp[x][0]: 代表 x 不参加舞会的子树最大值

dp[x][1]: 代表 x 参加舞的子树最大值

2、确定状态转移方程



子节点到父节点的转移关系

单纯型:HZ0J-361-没有上司的舞会

1、确定动归状态

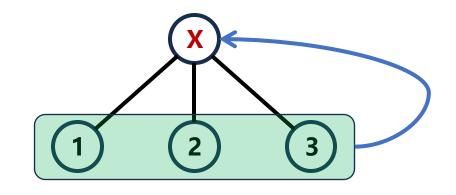
dp[x][0]: 代表 x 不参加舞会的子树最大值

dp[x][1]: 代表 x 参加舞的子树最大值

2、确定状态转移方程

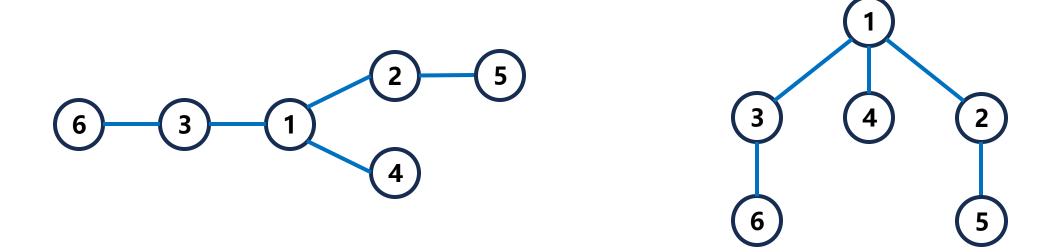
 $dp[x][0] = \sum_{x \in A} max(dp[x \in A][0], dp[x \in A][1])$

 $dp[x][1] = \sum_{x \in A} dp[x \in A][0] + H_x$



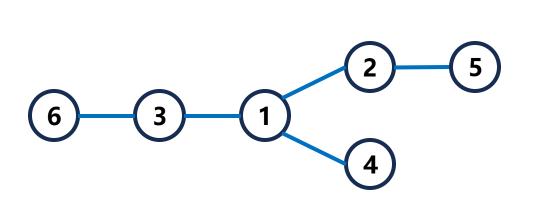
子节点到父节点的转移关系

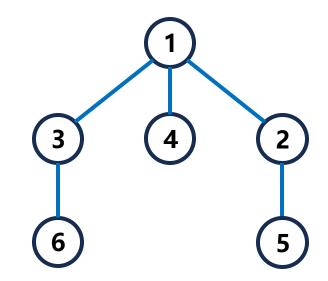
【无根树】转【有根树】



【无根树】转【有根树】

P2052.[NOI2011]道路修建





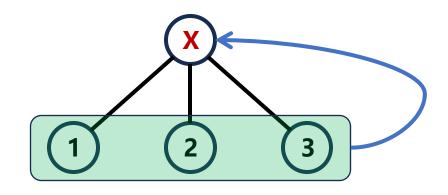
- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

单纯型:P1131-[ZJ012007] 时态同步

1、确定动归状态

2、确定状态转移方程



子节点到父节点的转移关系

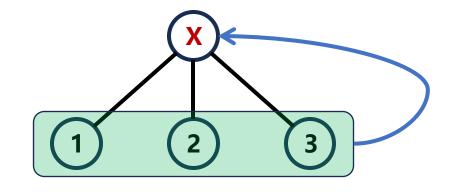
单纯型:P1131-[ZJ012007] 时态同步

1、确定动归状态

t[x]: 时态同步下, 从 x 到所有终止节点的最短时间

dp[x]:将 x 子树调整成为时态同步的最小代价

2、确定状态转移方程



子节点到父节点的转移关系

单纯型:P1131-[ZJ012007] 时态同步

1、确定动归状态

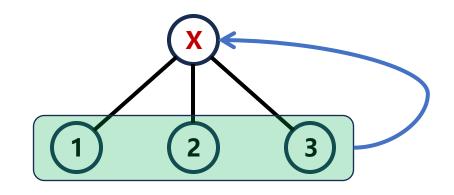
t[x]: 时态同步下, 从 x 到所有终止节点的最短时间

dp[x]:将 x 子树调整成为时态同步的最小代价

2、确定状态转移方程

$$t[x] = max(t[xson] + t_{x->xson})$$

$$dp[x] = \sum_{xson} (t[x] - t[xson] - t_{x->xson} + dp[xson])$$



子节点到父节点的转移关系

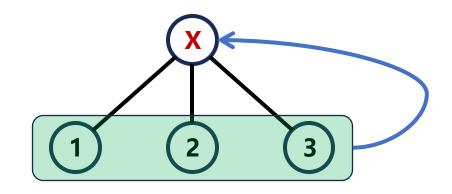
- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016: 树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

单纯型:P2018-消息传递

1、确定动归状态

2、确定状态转移方程



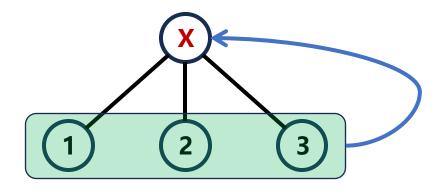
子节点到父节点的转移关系

单纯型:P2018-消息传递

1、确定动归状态

dp[x]: 代表 x 子树同步消息的最短时间

2、确定状态转移方程



子节点到父节点的转移关系

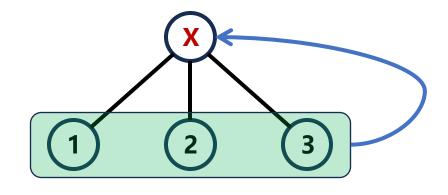
单纯型:P2018-消息传递

1、确定动归状态

dp[x]: 代表 x 子树同步消息的最短时间

2、确定状态转移方程

特殊处理: 对于所有 dp[xson] 从大到小排序 dp[x]=max(dp[xson] + ind)



子节点到父节点的转移关系

一、树形DP分类

1. 单纯型:3道题目

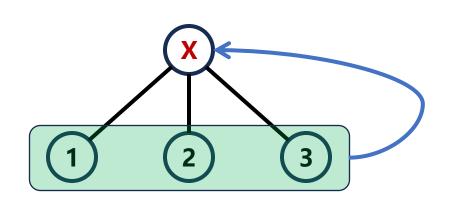
2. 跨越型:2道题目

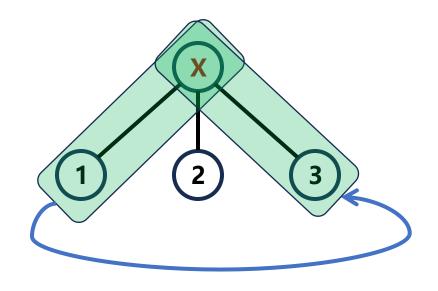
3. 背包型:3道题目

4. 覆盖型:2道题目

树形DP: 跨越型

在单纯型的基础上,考虑子节点跨越父节点到其他子树中的情况





- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

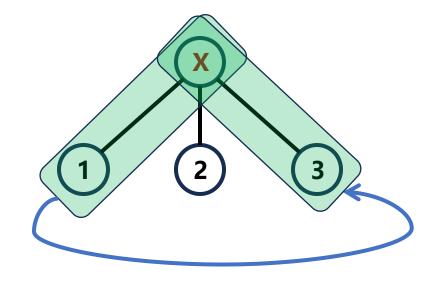
- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362: 选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

跨越型:B4016-树的直径

1、确定动归状态

dp[x]: 代表 x 为端点,向下的最长路径长度

2、确定状态转移方程



子节点跨越父节点

跨越型:B4016-树的直径

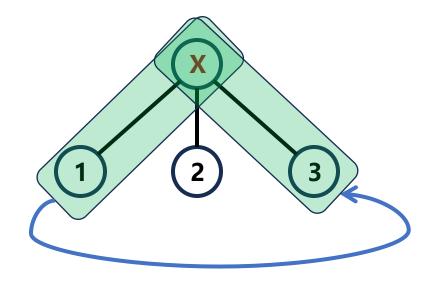
1、确定动归状态

dp[x]: 代表 x 为端点,向下的最长路径长度

2、确定状态转移方程

非跨越: dp[x]=max(dp[xson] + 1)

跨越: ans=max(ans, dp[x1] + dp[x2] + 2)



子节点跨越父节点

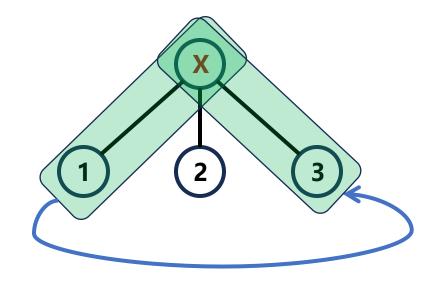
- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174: [HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362: 选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

跨越型:P3174-[HA012009]毛毛虫

1、确定动归状态

2、确定状态转移方程



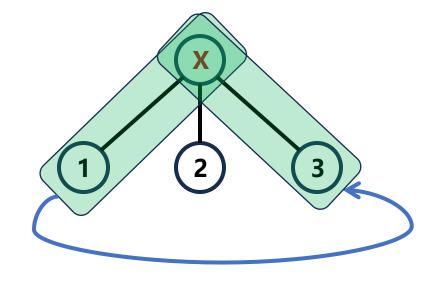
子节点跨越父节点

跨越型: P3174-[HA0 | 2009] 毛毛虫

1、确定动归状态

dp[x]: 代表 x 为端点, 最大毛毛虫的大小

2、确定状态转移方程



子节点跨越父节点

跨越型: P3174-[HA012009] 毛毛虫

1、确定动归状态

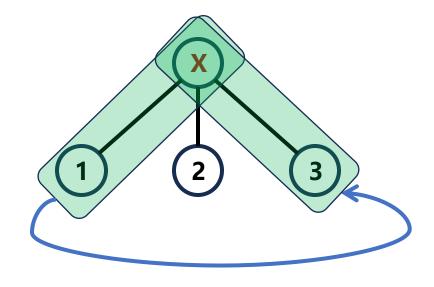
dp[x]: 代表 x 为端点, 最大毛毛虫的大小

2、确定状态转移方程

非跨越: dp[x]=max(dp[xson] + cnt_son)

跨越: ans=max(ans, dp[x] + dp[x2] + cnt son - 2 +

1?)



子节点跨越父节点

一、树形DP分类

1. 单纯型:3道题目

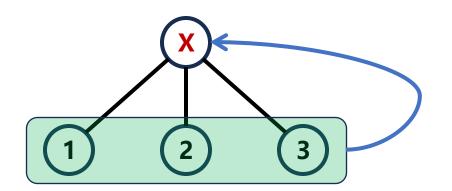
2. 跨越型:2道题目

3. 背包型:3道题目

4. 覆盖型:2道题目

树形DP: 背包型

子节点到父节点的转移关系类似『背包问题』



- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

P1757:通天之分组背包

1、确定动归状态

dp[i][j]: 代表前 i 组, 背包重量上限为 j 的情况下, 能得到的最大价值。

2、确定状态转移方程

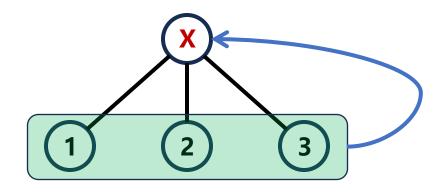
dp[i][j] = max(dp[i-1][j], dp[i-1][j - v_{i,k}] + w_{i,k}) v_{i,k} 第 i 组第 k 个物品的重量 w_{i,k} 第 i 组第 k 个物品的价值

- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

背包型:HZ0J-362-选课

1、确定动归状态



2、确定状态转移方程

背包型:HZ0J-362-选课

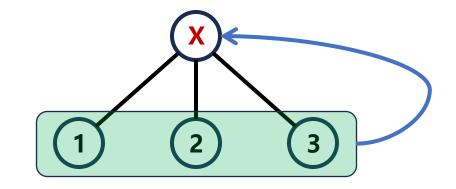
1、确定动归状态

dp1[x][i][y]:以 x 作为根节点的树形结构中,在其前 i

个子树中,一共选择 y 个课程能获得的最大学分。

dp2[x][y]:以 x 作为根节点的树形结构中,一共选择 y

个课程能获得的最大学分。



2、确定状态转移方程

背包型:HZ0J-362-选课

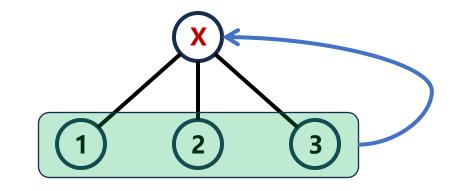
1、确定动归状态

dp1[x][i][y]:以x作为根节点的树形结构中,在其前i

个子树中,一共选择 y 个课程能获得的最大学分。

dp2[x][y]:以 x 作为根节点的树形结构中,一共选择 y

个课程能获得的最大学分。



2、确定状态转移方程

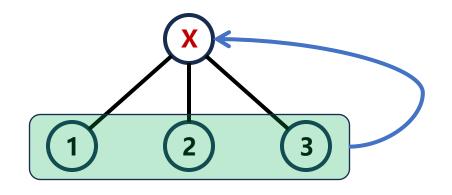
 $dp1[x][i][y] = max(dp1[x][i-1][y-k] + dp2[xson_i][k])$ $dp2[x][y] = dp1[x][cnt_son][y]$

- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

背包型: P2015-二叉苹果树

1、确定动归状态



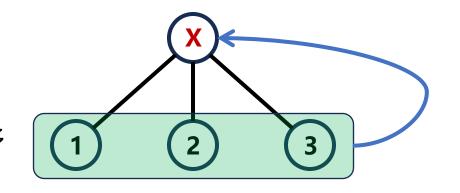
2、确定状态转移方程

背包型: P2015-二叉苹果树

1、确定动归状态

dp1[x][i][y]:以x作为根节点,在前i个子树中,一共保留y个树枝,能留下的最多苹果数量。

dp2[x][y]:以x作为根节点,一共保留y个树枝,能留下的最多苹果数量。



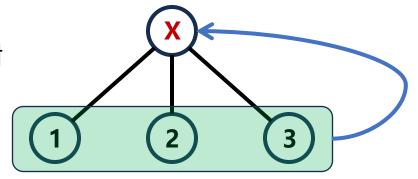
2、确定状态转移方程

背包型: P2015-二叉苹果树

1、确定动归状态

dp1[x][i][y]:以x作为根节点,在前i个子树中,一共保留y个树枝,能留下的最多苹果数量。

dp2[x][y]:以x作为根节点,一共保留y个树枝,能留下的最多苹果数量。



2、确定状态转移方程

选 i 子树: dp1[x][i][y] = max(dp1[x][i-1][y-k-1] +

 $dp2[xson_i][k]+c)$

不选 i 子树: dp1[x][i][y] = dp1[x][i-1][y]

 $dp2[x][y] = dp1[x][cnt_son][y]$

一、树形DP分类

1. 单纯型:3道题目

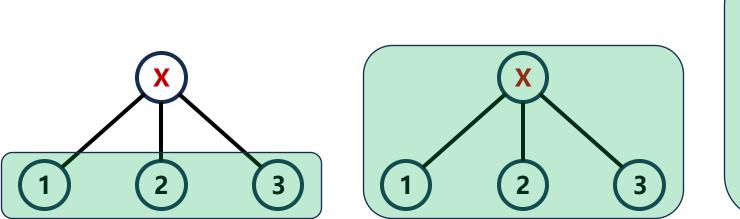
2. 跨越型:2道题目

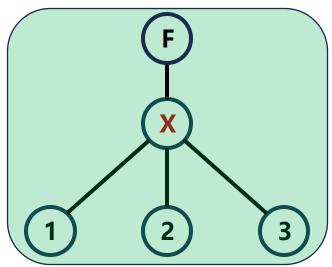
3. 背包型:3道题目

4. 覆盖型:2道题目

树形DP: 覆盖型

重点考虑: 以 x 为参考点的『覆盖范围』





- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:[HNOI2003] 消防局的设立

1、确定动归状态

1、确定动归状态

dp[x][0]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向上数 1 层

dp[x][1]: 以 x 为参考, 覆盖到 x 节点

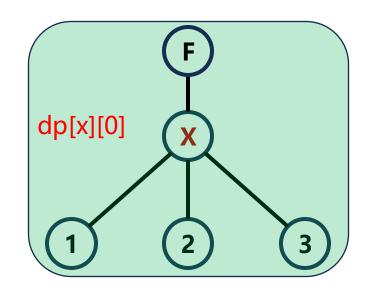
dp[x][2]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向下数 1 层

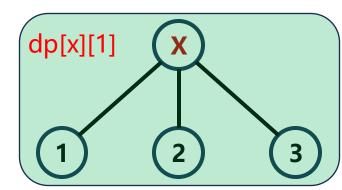
1、确定动归状态

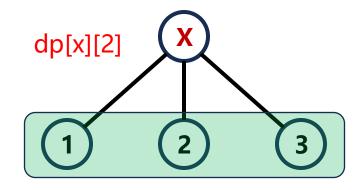
dp[x][0]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向上数 1 层

dp[x][1]: 以 x 为参考, 覆盖到 x 节点

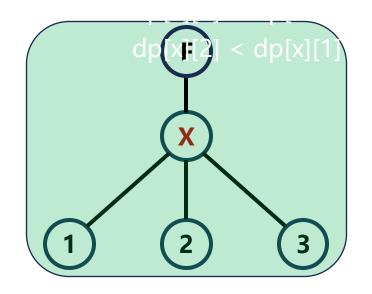
dp[x][2]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向下数 1 层

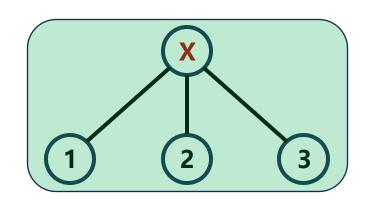


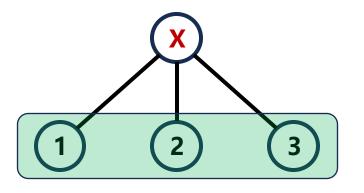




2、确定状态转移方程





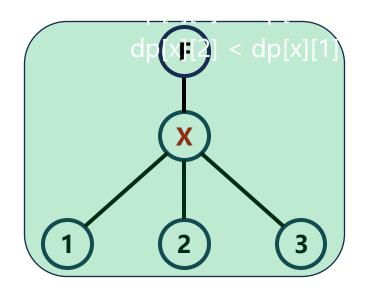


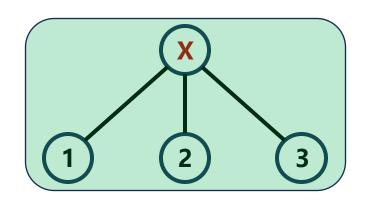
《船说: 算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

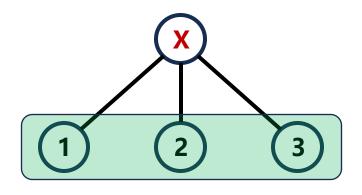
2、确定状态转移方程

$$dp[x][0] = 1+dp[son_1][2]+$$

 $dp[son_2][2]+...+dp[son_k][2]$







《船说: 算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

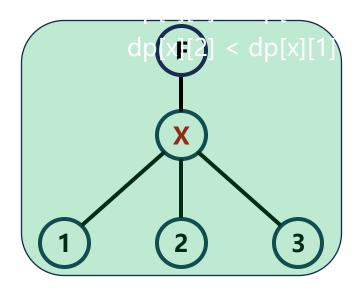
2、确定状态转移方程

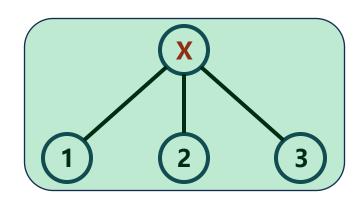
$$dp[x][0] = 1+dp[son_1][2]+$$

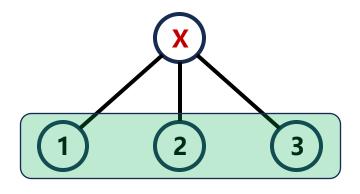
$$dp[son_2][2]+...+dp[son_k][2]$$

$$dp[x][1] = dp[son_1][1]+$$

$$dp[son_2][1]+...+dp[son_k][1]+1?$$





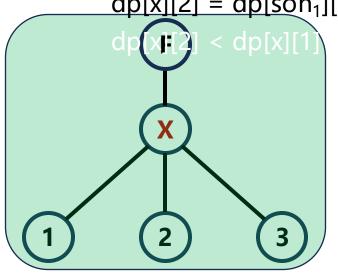


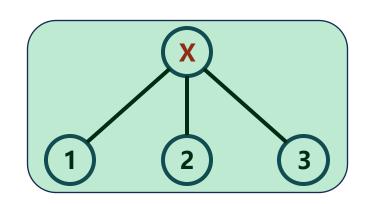
《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

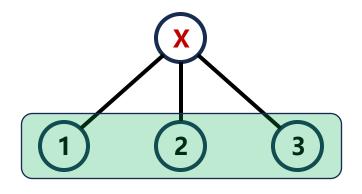
2、确定状态转移方程

```
dp[x][0] = 1+dp[son_1][2]+ dp[son_2][2]+...+dp[son_k][2] dp[x][1] = dp[son_1][1]+ dp[son_2][1]+...+dp[son_k][1]+1?
```

 $dp[x][2] = dp[son_1][1] + dp[son_2][1] + ... + dp[son_k][1]$







《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

2、确定状态转移方程

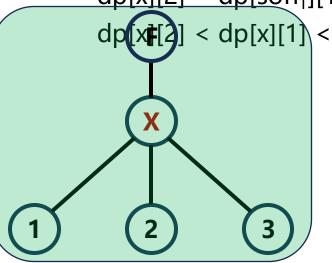
$$dp[x][0] = 1+dp[son_1][2]+$$

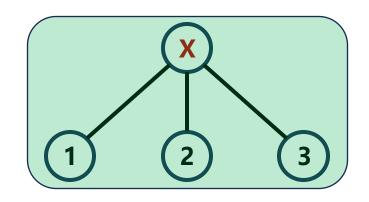
$$dp[son_2][2]+...+dp[son_k][2]$$

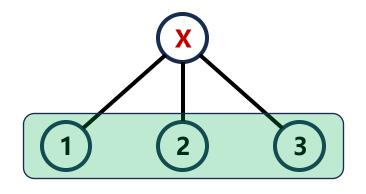
$$dp[x][1] = dp[son_1][1]+$$

$$dp[son_2][1]+...+dp[son_k][1]+1?$$

 $\frac{dp[x][2] = dp[son_1][1] + dp[son_2][1] + ... + dp[son_k][1]}{dp[x][2]} < dp[x][1] < dp[x][0]$







《船说:算法与数据结构》 第17章-树上的统计问题

二、树形DP-课后实战题

- 1. HZOJ-361: 没有上司的舞会
- 2. P1131:[ZJOI2007] 时态同步
- 3. P2018:消息传递
- 4. B4016:树的直径
- 5. P3174:[HAOI2009] 毛毛虫

- 6. P1757: 通天之分组背包
- 7. HZOJ-362:选课
- 8. P2015:二叉苹果树
- 9. HZOJ-363: Strategic_game
- 10.P2279:消防局的设立

覆盖型:P2279-消防局的设立

1、确定动归状态

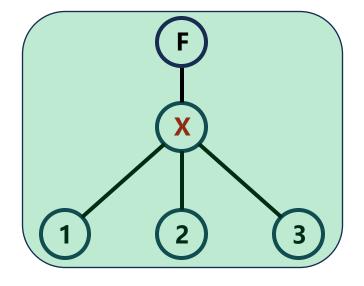
dp[x][0]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向上数 2 层

dp[x][1]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向上数 1 层

dp[x][2]: 以 x 为参考, 覆盖到 x 节点

dp[x][3]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向下数 1 层

dp[x][4]: 以 x 为参考,覆盖到 x 向下数 2 层



覆盖型:P2279-消防局的设立

2、确定状态转移方程

$$dp[x][0] = 1+dp[son_1][4]+dp[son_2][4]+...+dp[son_k][4]$$

 $dp[x][1] = dp[son_1][3]+dp[son_2][3]+...+dp[son_k][3] +$

1?

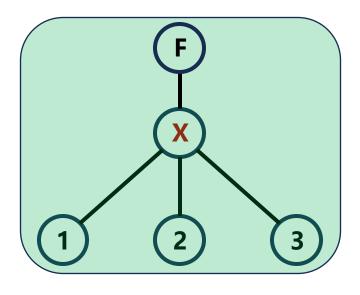
$$dp[x][2] = dp[son_1][2] + dp[son_2][2] + ... + dp[son_k][2] +$$

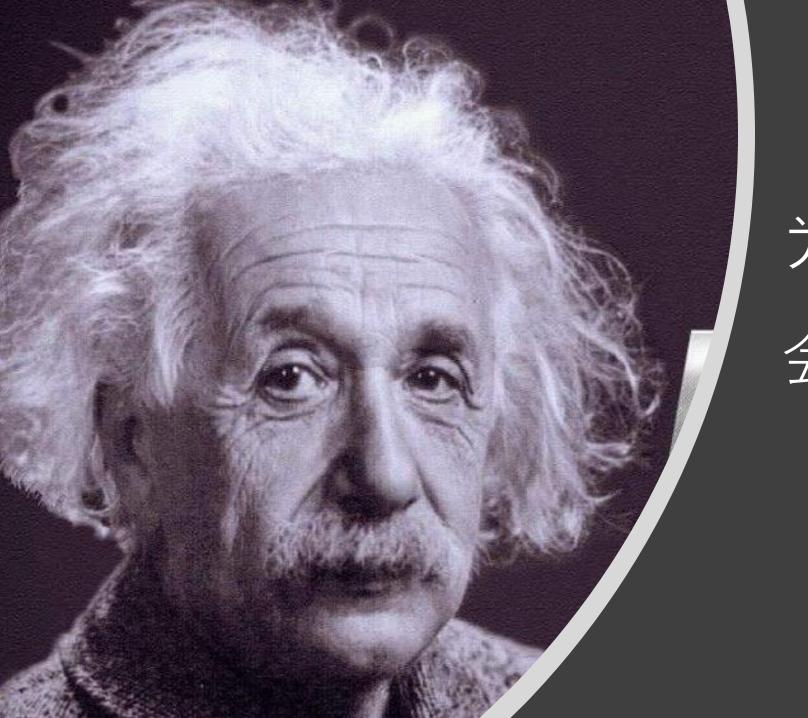
1?

$$dp[x][3] = dp[son_1][2] + dp[son_2][2] + ... + dp[son_k][2]$$

$$dp[x][4] = dp[son_1][3] + dp[son_2][3] + ... + dp[son_k][3]$$

$$dp[x][4] \le dp[x][3] \le dp[x][2] \le dp[x][1] \le dp[x][0]$$





为什么会出一样的题目?