知识精炼(一)

主讲人:邓哲也



ACboy很喜欢玩一种战略游戏,在一个地图上,有N座城堡,每座城堡都有一定的宝物,在每次游戏中ACboy允许攻克M个城堡并获得里面的宝物。但由于地理位置原因,有些城堡不能直接攻克,要攻克这些城堡必须先攻克其他某一个特定的城堡。你能帮ACboy算出要获得尽量多的宝物应该攻克哪M个城堡吗?

 $N \leq 200$



Sample Output

5 13

简化题意:

在一棵树上有 n 个点,每个点有点权。

找出一棵 m 个点的子树, 使它的点权和最大。

很容易想到一个表示状态的方法:

f[i][j] 表示在子树 i 中取 j 个点的最大值。

如何从子节点的状态合并到父节点呢?

假设 i 有 k 个子节点,分别有 sz[1], sz[2], …, sz[k] 个节点。

相当于有 k 个盒子, 第 i 个盒子里有 sz[i] 个节点。

要从这 k 个盒子里取出 j 个节点, 去更新 f[i][j]

```
f[i][1] = v[i]
然后枚举 i 的所有子节点:
f[i][j] = max( max(f[i][j-k] + f[v][k]] | 1≤k⟨j) | v 是 i 的子节点)
```

时间复杂度分析:

每次从子节点更新当前点的状态需要 0(n²) 总时间复杂度 0(n³)

小优化: f[i][j] 中 j 小于等于子树 i 中的节点总数。

```
void dfs(int u) {
      f[u][1] = w[u];
      sz[u] = 1;
      for (int i = h[u]; i != -1; i = e[i].next) {
            dfs(e[i].v);
            sz[u] += sz[e[i].v];
```

```
for (int i = h[u]; i != -1; i = e[i]. next) {
             int v = e[i].v;
             for (int s = min(m, sz[u]); s \ge 1; s \longrightarrow
                   for (int j = 1; j < min(s, sz[v]); j ++)
                          f[u][s] = max(f[u][s], f[u][s-j]
+ f[v][j]);
```

POJ 2342 Anniversary party

某公司要举办一次晚会,但是为了使得晚会的气氛更加活跃,每个参加晚会的人都不希望在晚会中见到他的直接上司,现在已知每个人的活跃指数和上司关系(不存在环),求邀请哪些人(多少人)来能使得晚会的总活跃指数最大。

 $1 \leq N \leq 6000$

Sample Input

Sample Output

5

POJ 2342 Anniversary party

每个点都有两种决策: 选或者不选。

用 f[i][1] 表示选了 i 之后,子树 i 中能产生的最大活跃值。

用 f[i][0] 表示不选 i 之后,子树 i 中能产生的最大活跃值。

每个人不能和上司同时出现,思考转移。

POJ 2342 Anniversary party

```
如果 i 来了, 那 i 的下属全都不能来:
    f[i][1] = sum(f[j][0])(j 是 i 的下属)
如果 i 没来, 那么 i 的下属来不来都行:
    f[i][0] = sum(max(f[j][0], f[j][1]));
```

下节课再见