

[解题报告] POJ3345

[Source] <http://poj.org/problem?id=3345>

[Description]

为了能够拉到至少 m 张选票，现在需要用钱贿赂一些人。但是有些人是另一些人的上司，每个人至多有 1 个上司，并且关系不会成环。只要贿赂了一个人，那么他的所有下属的票都会得到。贿赂每个人需要花费 w_i 金钱，问至少需要多少金钱能够达到满足要求。

[Solution]

树形 DP，树上的 0/1 背包。DP[i][j] 表示在以结点 i 为根节点形成的子树上，贿赂 j 个人的最小开销，sum[i] 表示节点 i 的下属个数，转移方程如下：

$$DP[i][j] = \min\{DP[i][j-k] + DP[i_son][k]\} \quad (k \text{ from } 0 \text{ to } j);$$

$$DP[i][sum[i]] = w[i];$$

注意边界条件和初始化。由于可能是多棵树，可以虚拟一个超级 boss，向所有入度为 0 的点连边建树。

这道题我觉得十分蛋疼的地方就是读入，之前做的时候就纠结了好久。

[Code]

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#define N 400
#define oo 1000000000
using namespace std;
char name[N][150];
int sum[N], cost[N], dp[N][N];
int cnt, edge_num;
int first[N], next[N], end[N], degree[N];

void dfs(int u)
{
    int i, j, k, v;
```

```

sum[u]=0;
dp[u][0]=0;

for (i=first[u];i;i=next[i])
{
    v=end[i];
    dfs(v);
    sum[u]+=sum[v];
    for (j=sum[u];j>=0;j--)
        for (k=1;k<=j;k++)

dp[u][j]=min(dp[u][j],dp[u][j-k]+dp[v][k]);
}
sum[u]++;
dp[u][sum[u]]=cost[u];
}

int find(char str[])
{
    int res,i;
    res=0;

    for (i=1;i<=cnt;i++)
        if (!strcmp(str,name[i]))
        {
            res=i;
            break;
        }
    if (res>0)
        return res;
    else
    {
        strcpy(name[++cnt],str);
        return cnt;
    }
}

int main()
{
    int n,m,i,j,u,v,ans;
    char ch[100],c;
    char str[150];

    while (gets(ch)&&ch[0]!='#')
    {

```

```

    sscanf(ch, "%d%d", &n, &m);

    memset(first, 0, sizeof(first));
    memset(degree, 0, sizeof(degree));
    memset(cost, 0, sizeof(cost));
    for (i=0; i<=n+1; i++)
        for (j=0; j<=n+1; j++)
            dp[i][j]=oo;

    cnt=0;
    edge_num=1;
    for (i=1; i<=n; i++)
    {
        scanf("%s", str);
        u=find(str);
        scanf("%d", &cost[u]);
        while (getchar()!='\n')
        {
            scanf("%s", str);
            v=find(str);

            end[edge_num]=v;
            next[edge_num]=first[u];
            first[u]=edge_num;
            edge_num++;
            degree[v]++;
        }
    }

    u=n+1;
    for (i=1; i<=n; i++)
        if (degree[i]==0)
        {
            end[edge_num]=i;
            next[edge_num]=first[u];
            first[u]=edge_num;
            edge_num++;
        }

    dfs(u);
    ans=oo;

    for (i=m; i<=n; i++)

```

```
        if (ans>dp[u][i])
            ans=dp[u][i];

        printf("%d\n",ans);
    }

    return 0;
}
```