分组背包问题:

有 N 件物品和一个容量为 V 的背包。第 i 件物品的费用是 Ci,价值是 wi。这些物品被划分为 K 组,每组中的物品互相冲突,最多选一件。求解所有合法方案的最大价值和。

分析

- 首先背包问题的最小规模解都是知道的。
- 状态转移方程
 - 。 定义 $f_{i,j}$ 指标函数为,用容量为j的背包,选择前i组物品。所有合法方案的最大价值和问题。 $f_{i,j}=max(f_{i-1,j},f_{i-1,j-w_{s_k}}+v_k), 0<=k<=s,j-W_k>=0$
- 最终状态的复杂度为 $O(m \times \sum s_i)$

code

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <vector>
using namespace std;
struct node
{
   int w;
   int v;
};
const int maxn = 110;
int f[maxn];
int main()
    int n, m;
    cin >> n >> m;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        int s;
        cin >> s;
        vector<node> a;
        int minw = 0;
        for (int i = 0; i < s; i++)
            int w, v;
            cin >> w >> v;
            minw = min(w, minw);
            a.push_back({w, v});
        }
        for (int j = m; j >= minw; j--)
```

改进

• 由于stl常数比较大,必要情况下开数组来记录同一组的物品的属性。

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <vector>
using namespace std;
const int maxn = 110;
int v[maxn];
int w[maxn];
int f[maxn];
int main()
{
    int n, m;
    cin >> n >> m;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        int s;
        cin >> s;
        int minw = 0;
        for (int i = 0; i < s; i++)
            cin >> w[i] >> v[i];
            minw = min(w[i], minw);
        }
        for (int j = m; j >= minw; j--)
        {
            for (int k = 0; k < s; k++)
                if (j \ge w[k])
                    f[j] = max(f[j], f[j - w[k]] + v[k]);
        }
    }
    cout << f[m] << '\n';</pre>
}
```