



快快编程2172



快快编程2264

多包 背包



有m个背包,第i个载重为C[i]
有n个物品,第k个重量为w[k]
有n个物品,第k个价值为v[k]

2172	C[i]均为W
	要装入所有物品,求最少几个背包
2264	v[i]均为1
	求最多能装入几个物品

基于以上模型 请同学提出其他变种问题

bin packing



快快编程2172



n个物品,第i个重量为w[i] 每个背包载重W,要装入所有物品 求最少要几个背包?

n < 18, $W < 10^8$

B 搜索:暴力枚举分组方案



n个物品,第i个重量为w[i] 每个背包载重W,要装入所有物品 求最少要几个背包?

n < 18, $W < 10^8$

B 搜索:暴力枚举分组方案

请同学设计:枚举对象和顺序



请同学设计:枚举对象和顺序

A

枚举每个物品放在哪个背包? 可能是已有的某个背包 或者是新开的背包

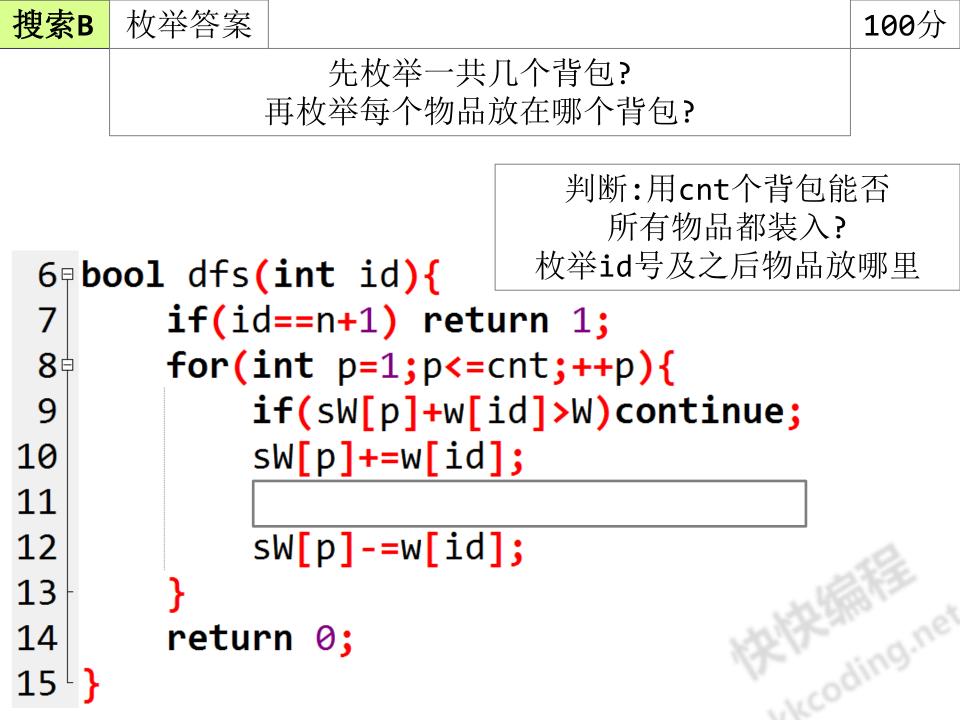
B

先枚举一共几个背包? 再枚举每个物品放在哪个背包? 枚举答案+判断可行性 已有cnt个包,枚举id号及之后物品放哪个包

```
6 void dfs(int id, int cnt){
       if(id==n+1){ans=min(ans,cnt);return;}
       for(int p=1;p<=cnt;++p){ | 枚举id号物品放在p号包
 8 🗦
 9
           if(sW[p]+w[id]>W)continue;
           sW[p]+=w[id];
10
           dfs(id+1,cnt);
11
12
           sW[p]-=w[id];
13
14
15
                                   新开第cnt+1号背包
16
```

如何加速?

```
搜索B
      枚举答案
                                            100分
                先枚举一共几个背包?
             再枚举每个物品放在哪个背包?
18
       cin>>n>>W;
19
       for(int i=1;i<=n;++i) cin>>w[i];
       sort(w+1,w+1+n,cmp);
20
21
       int tot=0;
22
       for(int i=1;i<=n;++i) tot+=w[i];</pre>
23 ∮
                                        可行性预判
       for(cnt=1;cnt<=n;++cnt){</pre>
            if(cnt*W<tot)continue;</pre>
24
            for(int p=1;p<=cnt;++p)sW[p]=0;</pre>
25
            if(dfs(1))break;
26
27
28
       cout<<cnt<<endl;
```



枚举答案

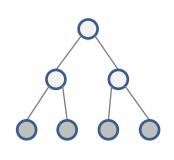
100分

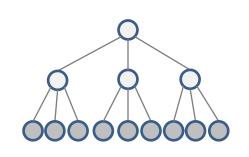
先枚举一共几个背包? 再枚举每个物品放在哪个背包?

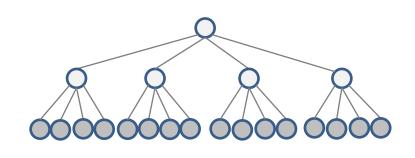
迭代 加宽 iterative
widening

分叉数量 越来越多

搜索 树结构







2个物品 2个背包 2个物品

3个背包

2个物品

4个背包



快快编程2264



m个背包,第i个载重C[i] n个物品,第k个重量为w[k] 求最多装入几个物品?

m<=50,n<=1200,其他数字均不超过200

数据范围带来哪些启发?

n太大无法状压DP

搜索:暴力枚举分组方案

请同学设计枚举对象和顺序



请同学设计枚举对象和顺序

先枚举要放几个物品? 再枚举每个物品放在哪个背包?

枚举答案k+判断可行性

一定选最轻的k件物品 判断这k件物品能否都装入

14 15 16¹} remain[i]表示i号包剩余载重 17 pool OK(int k){ for(int i=1;i<=nC;++i)remain[i]=C[i];</pre> 18 return dfs(k); 19 20¹ 易错点 |多次计算记得信息重置

如何再加速?



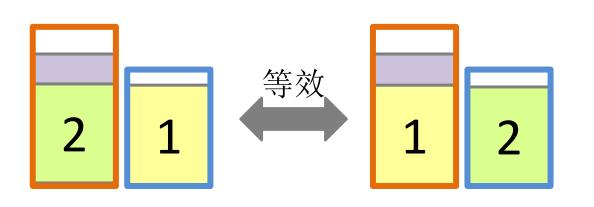
剪枝加速

可行性预判

若最轻的k个物品总重量 超过背包总载重

若最轻的k个物品总重量超过背包总载重

```
for(int i=1;i<=nC;++i) sC+=C[i];
for(int k=1;k<=nW;++k) sW[k]=sW[k-1]+w[k];
```



剪枝加速

等效性剪枝

多种等效情况 不需要重复枚举 只枚举其中**1**种作为代表

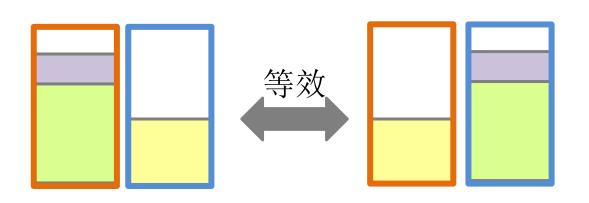
大量重复重量

m<=50,n<=1200,其他数字均不超过200

若2个物品重量相同 小号物品放入的背包编号 不可以小于 大号物品放入的背包编号

判断能否将1到k号物品都装入

```
k号物品可以放入
 7 bool dfs(int k,int pre){
                               pre号及以后的背包
       if(k==0)return 1;
 8
 9
       if(w[k]!=w[k+1]) pre=1;
       for(int i=pre;i<=nC;++i){</pre>
10 |
            if(remain[i]<w[k])continue;</pre>
11
            remain[i]-=w[k];
12
            if(dfs(k-1,i))return 1;
13
            remain[i]+=w[k];
14
15
16
       return 0;
17
```



剪枝加速

等效性剪枝2

多种等效情况 不需要重复枚举 只枚举其中**1**种作为代表

若2个背包剩余载重相同 一定优先放小号背包



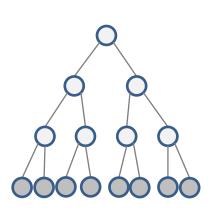
判断能否将1到k号物品都装入

```
7 bool dfs(int k,int pre){
        if(k==0)return 1;
8
 9
        if(w[k]!=w[k+1]) pre=1;
        for(int i=pre;i<=nC;++i){</pre>
10∮
11
             if(remain[i]<w[k])continue;</pre>
12
                                           continue;
13
             remain[i]-=w[k];
             if(dfs(k-1,i))return 1;
14
             remain[i]+=w[k];
15
16
17
        return 0;
18<sup>1</sup>}
```

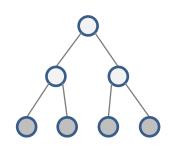
```
int ans=0;
for(int k=1;k<=nW;++k)
   if(OK(k))ans=k;
   else break;</pre>
```

迭代 加深

iterative deepening

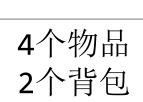


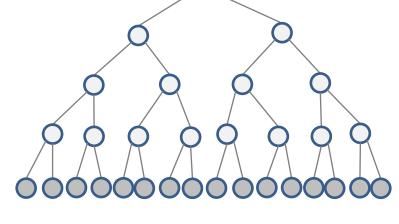
搜索 树结构



2个物品 2个背包

3个物品 2个背包







搜索+剪枝

可行性

最优性

启发性

等效性



枚举排列



随机排列



n个物品,第i个重量为w[i] 每个背包载重W,要装入所有物品 求最少要几个背包?

n < 18, $W < 10^8$

随机排列

总计算量1e7



```
m个背包,第i个载重C[i]
n个物品,第k个重量为w[k]
求最多装入几个物品?
m<=50,n<=1200,其他数字均不超过200
数据范围带来哪些启发?
```

随机排列

总计算量1e7

```
for(int k=1;k<=nW;++k) p[k]=k;
int ans=0;
int T=1e7/nW;
for(int t=1;t<=T;++t){
    random_shuffle(p+1,p+1+nW);
    ans=max(ans,cntItems());
}
cout<<ans<<end1;</pre>
```

水水 Ming.net

快快编程作业

2172

2264

拓展题: 529