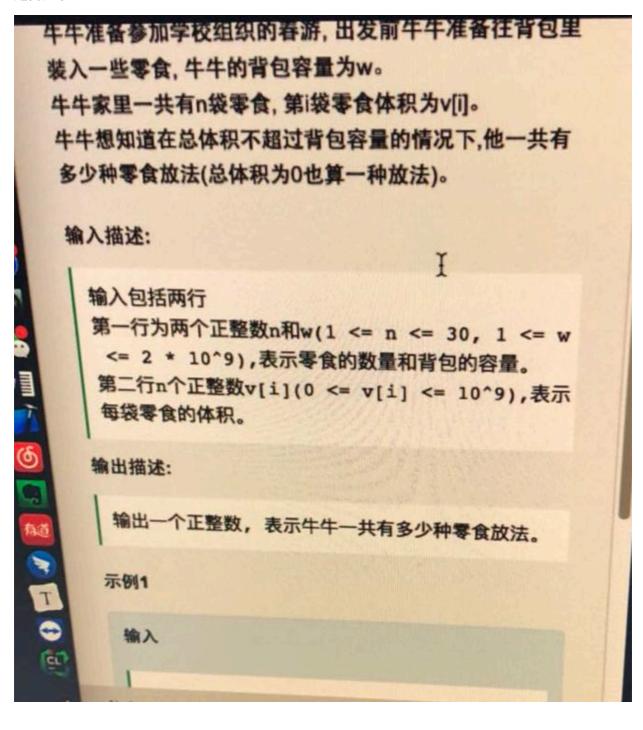
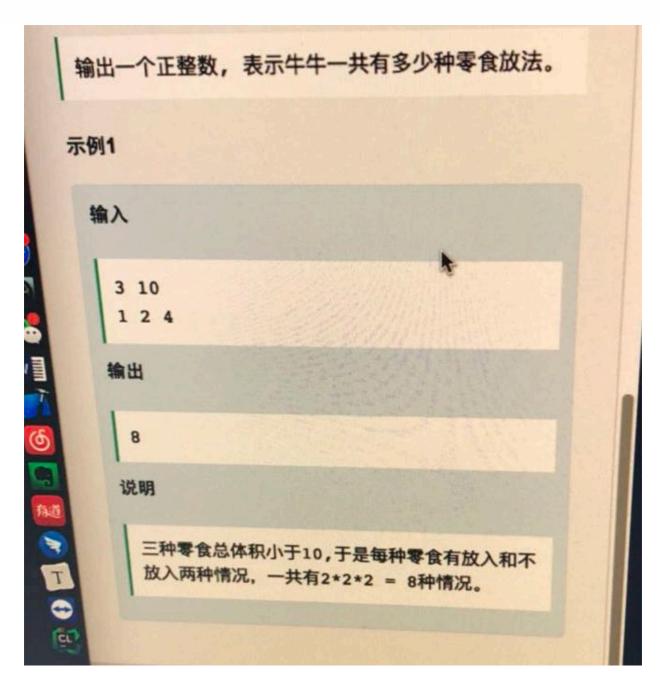
[网易云cpp, 背包]20180327_找背包问题有 多少种方法

题目如下:

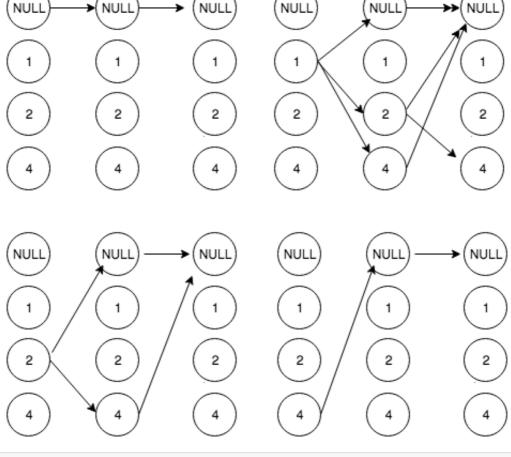




对于背包问题,一般重在找递推公式.

先提供一种递归解法:

对于递归方法, 我们总能描述其中的关系



```
int summe(vector<int>& res){
   int sum = 0;
   for(int val: res)
       sum += val;
   return sum;
}
void backPack(int start, int m, vector<int>& A, vector<int>& res, int& gg) {
   if( summe(res) <= m ) /// 初始化res 是空的,这也是一种解法
       gg++;
   else
       return;
   for( int i=start; i< A.size(); i++ ){</pre>
       res.push back(A[i]);
       backPack(i+1,m,A,res,gg); //// 刚开始这里是start + 1, 这是不对的,因为
到了第二个的时候,start还是0,这时候应该是递归2以后的值
       res.pop_back();
   }
}
int main(){
  vector<int> vec{1,2,4};
   vector<int> re;
   int gg = 0;
```

```
backPack(0,10,vec,re,gg);
cout <<gg;
return 0;
}</pre>
```

对于背包问题,我们一般是对于n种物品,体积为w。

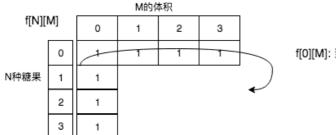
举个实际的例子。

```
abla = \{1,2,4\}, 三种糖果的体积,假如背包容量只有3.
请问放法有多少种。
```

定一个二维数组, f[n][m] , n 代表我有 $1\sim n$ 种物品,至于放不放,取决于条件。 m 表示当前背包的体积。

我们有如下递推公式:

```
如果第n种糖果不放,那现在的方法 f[n][m] = f[n-1][m] . 背包的体积没有变化,因为此时也没
有放;
如果放了: f[n][m] = f[n-1][m - v[n]] . 因为当前已经放了v[n]的体积,所以糖果树和背包
的体积都要相应的缩小。
综上: f[n][m] = f[n-1][m] + f[n-1][m-v[n]]
可以看到 f[n][m] 的值总是依赖于它上一行的结果。所以可以用一个一维数组表示。
f[m] = f[m] + f[m - v[n]]
用循环来实现:
int f[m+1];
for( int i = 0; i<= m; i++ ){
  f[i] = 1;
}
for( int i = 1; i<=n; i++ ){
   for( int j= m; j >=0; j-- ){
                           /// 当前放的下
      if(m - v[i-1] >= 0){
          f[j] = f[j] + f[m-v[i-1]];
                          /// 一个就装满了,不放
      }else
          f[j] = f[j];
   }
}
```



f[0][M]: 当有0 种糖果时, 无论背包的体积是多大, 都选择不放

f[N][0]: 当背包体积为0时,无论有几种糖果,都选择不放,所以初始化是0

使用一维数组的求解如下,注意里面的很多坑。

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
int main()
   int m = 3, n = 3;
   int v[3] = \{1,2,4\};
   int f[m+1];
   for( int i = 0; i<= m; i++ ){
     f[i] = 1;
   }
   /// 从0 开始, 因为下面v[i] 第 0 种物品的体积, 是从 0 开始的
   for( int i = 0; i < n; i++ ){
      for( int j = m; j >= 0; j-- ){
          if(j-v[i]>=0){ /// 一个就装满了,不放. 注意这里的变
量是j, 背包每次的容量是j, j 从 0 ~ m 之间依次递增求解
             /// 哦,这个值是会改变的,因为我改了前面的 f[j] 值,当后面f[j-v[i]]
可能访问到前面已经被改变的值。
             /// 数组必须逆序处理。
             f[j] = f[j] + f[j-v[i]]; /// 当前物体容积是v[i],不是v[j],
然后依次增大背包容量。
          }else
             f[j] = f[j];
      }
   }
   cout << f[m] << endl;</pre>
   return 0;
}
>>>
```

```
测试结果:
4
```

使用二维数组的求解情况如下:

```
#include<iostream>
using namespace std;
int main(){
   int n, w;
   cin >> n >> w;
   int *v = new int[n]();
   for (int i = 0; i < n; i++)
      cin >> v[i];
   long long **dp;
   dp = new long long *[n+1]();
   for (int k = 0; k \le n; ++k) {
       dp[k] = new long long [w+1]();
   }
   for (int i = 0; i \le n; i++)
    dp[i][0] = 1;
   for (int i = 0; i \le w; i++)
       dp[0][i] = 1;
   for (int i = 0; i < n; i++)
       for (int j = 0; j <= w; j++) {
           dp[i+1][j] = dp[i][j] + dp[i][j-v[i]]; /// 还有不太对的地方,如果
容量不太够? 也就是j - v[i] 出现< 0 的情况?
   cout << dp[n][w];</pre>
   delete [] v;
   delete [] dp;
   return 0;
}
```