背包問題

11/07/2019

Road map

- 數學歸納法
- Subset
- Backpack II
- Backpack

數學歸納法

- N=1 是否成立
- If N = n-1 成立, N = n 成立, n>=2
- 滿足以上兩條則 N >= 1都成立

問題空間

• F(n)

• F: 問題的定義

• n: 表徵問題尺寸的參數

•可以是多維的,比如 F(i,j)

從動態規劃的觀點解決問題 F(N)

- F(1) 可以用解出來
- F(n) 的答案可以通過 F(n 1)的答案轉化而來
- 如果以上兩條成立, 則可以解出F(N) 對任意 N>=1

自下而上的解法 (遞歸) 好寫

```
def main():
        return dfs(N)
def dfs(n):
        #遞歸出口
        if n == 1:
                ans = 手動算出
                 return ans
        # 遞歸運算
        ans = 某種運算(dfs(n-1))
        return ans
```

自上而下的解法 (循環) 運算更快

```
def main():
       # 定義解空間 dp[n] 表示大小為n的問題的解
       dp = [0 for i in range(N)]
       # N=1 可解
       dp[0] = 手動算出
       #答案轉化
       for n in range(1, N):
               dp[n] = 某種運算(dp[n-1])
       #返回
       return dp[N-1]
```

sub set

- Leet 78
- lint code:

https://www.lintcode.com/problem/subsets/description? from=ladd
er&&fromId=1

Backpack II

- Lint code
- https://www.lintcode.com/problem/backpack-ii/description

背包問題

有 n 个物品和一个大小为 m 的背包.给定数组 A 表示每个物品的大小和数组 V 表示每个物品的价值.

问最多能装入背包的总价值是多大?

- 1. A[i], V[i], n, m 均为整数
 - 2. 你不能将物品进行切分
 - 3. 你所挑选的要装入背包的物品的总大小不能超过 m
 - 4. 每个物品只能取一次

解空間

- dp[y][i]表達以下問題的解
- 在考慮前i件物品的前提之下
- 一個大小為y的包能裝下的物品
- 價值的最大值

基礎問題的解

- 基礎狀況長什麽樣子
 - 背包什麽也裝不下: y=0
 - 沒有物體: i=0
- 基礎狀況的答案
 - dp[y][0] = 0 注定
 - dp[0][i] = 0 注定

可以通過初始化dp[][]為全零來實現

問題答案的轉換

- 每新加入一個物體(第i個),會面臨兩個選擇。根據不同的選擇,有不同的轉換規則。
 - 裝入(如果包夠大的話)
 - 包被分爲兩部分,價值相加
 - 包含該物體的部分,價值已知 V[i]
 - 不包含該物體的部分,可以看作一個小一點的包,這部分能得到的最大價值可以參考之前的答案 dp[y-A[i]][i-1]
 - 不裝入
 - 那麼和沒這個物體沒區別 dp[y][i-1]
- 然而因爲要的是"最大價值",所以選擇價值最大的那個

```
dp[y][i] = max([
         V[i] + dp[y-A[i]][i-1],
         dp[y][i-1]
])
```

Backpack V

- Lint code
- https://www.lintcode.com/problem/backpack-v/description