

语言整理

- 对每一项，如果能在 $[0, B]$ 开始执行，花费 A 时间，可以获得 C 钱
- 最多获得多少钱？

解题思路

0-1背包问题 / “选或不选”问题

定义 $mx = \max(B)$ ，由于所有项一定在 $[0, mx]$ 内开始执行，按照 B 从小到大排序遍历。

定义 $d[i][j]$ 为考察前 i 项，恰好花 j 时间内获得最多的钱

如果第 i 项执行， $d[i][j] = \max(d[i-1][j-b] + c, d[i-1][j])$

注意需要判断 j 的界限是在 $[a, b]$ 内

d 的维度， $(n+1) \cdot (mx+1)$

时间复杂度： $O(n \times \max(B))$

```
# 语言整理：
# 对每一项，如果能在 $[0, B]$ 开始执行，花费 $A$ 时间，可以获得 $C$ 钱
# 最多获得多少钱？
import sys
input = lambda: sys.stdin.readline().strip()

n = int(input())
nums = []
for _ in range(n):
    a, b, c = map(int, input().split())
    nums.append((a, b, c))
# 按照 $B$ 排序
nums.sort(key = lambda x: x[1])
# 所有项一定在 $[0, mx]$ 内开始执行
mx = nums[-1][1]

d = [[0] * (mx + 1) for _ in range(n + 1)]
for i in range(1, n + 1):
    a, b, c = nums[i - 1]
    for j in range(1, mx + 1):
        if a <= j <= b: # “选”
            d[i][j] = max(d[i - 1][j - a] + c, d[i - 1][j])
        else:
            d[i][j] = d[i - 1][j]
print(max(d[n]))
```

