前置知识

讲解O59 - 链式前向星建图

讲解062 - 01bfs

讲解064 - Dijkstra算法

讲解**074** - 完全背包

本节课讲述,总体积极大,单个物品体积较小,这一类完全背包问题,用同余最短路解决,具体包括同余分组的概念

dijkstra算法实现同余最短路 O1bfs算法实现同余最短路

两次转圈法实现同余最短路

注意如下都是之前讲的题目,都是同余分组解决的,虽然没看过也不会影响本节课的学习,但推荐观看讲解**075** - 题目**4**多重背包单调队列优化,题目**5**混合背包 讲解**105** - 题目**5**串联所有单词的子串

同余最短路 给定n个正数,每种数的个数无限 求这n个正数能拼凑出多少的其他数 或者不能拼凑出的最小数、最大数等问题时

利用同余最短路构造一些同余状态,可以起到优化时间和空间的目的

题目1

跳楼机

- 一座大楼一共有h层,楼层编号1~h,有如下四种移动方式
- 1,向上移动x层
- 2,向上移动y层
- 3,向上移动z层
- 4, 回到1层

假设你正在第1层,请问大楼里有多少楼层你可以到达

1 <= h <= 2^63 - 1

1 <= x, y, z <= 10^5

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P3403

dijkstra算法实现同余最短路

```
题目2
```

牛场围栏

给定一个长度为n的数组arr, arr[i]代表第i种木棍的长度,每种木棍有无穷多个给定一个正数m,表示你可以把任何一根木棍消去最多m的长度,同一种木棍可以消去不同的长度你可以随意拼接木棍形成一个长度,返回不能拼出来的长度中,最大值是多少如果你可以拼出任何长度,返回-1 如果不能拼出来的长度有无穷多,返回-1

1 <= n <= 100

1 <= arr[i] <= 3000

1 <= m <= 3000

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P2662

dijkstra算法实现同余最短路

### 题目3

正整数倍的最小数位和

给定一个整数k,求一个k的正整数倍s,使得在十进制下,s的数位累加和最小不返回s,而是返回这个最小的数位和

2 <= k <= 10^5

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/AT\_arc084\_b

测试链接:https://atcoder.jp/contests/abc077/tasks/arc084\_b

巧妙构造 + O1bfs算法实现同余最短路

题目4

墨墨的等式

一共有n种正数,每种数可以选择任意个,个数不能是负数那么一定有某些数值可以由这些数字累加得到请问在[1...r]范围上,有多少个数能被累加得到

0 <= n <= 12

O <= 数值范围 <= 5 \* 10^5

1 <= | <= 10^12

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P2371

解法1, dijkstra算法实现同余最短路

解法2,两次转圈法实现同余最短路,课上重点详解两次绕圈法

两次转圈法实现同余最短路

给定一个基准数x,那么可能的余数为O..x-1 假设当前余数是cur,当前出现数字为y,(cur + y) % x 所出现的新余数,最终会回到cur 当前出现数字为y,O..x-1这些点,会形成gcd(x,y)个子环,所有子环的起点为:  $O \sim gcd(x,y)-1$ 

每个子环为单位,进行同余最短路的更新,所有子环的所有点的数量 = x,即更新一轮的代价O(x) 因为是最短路,所以每出现一个新的数字y,所形成的每个子环,只需要转一圈即可完成更新特别注意:子环的起点不一定是点权最小的点,所以实现中,往往用转两圈的方式

如果一共有n个数字,基准数为x,那么同余最短路的更新代价为,O(n\*x) spfa算法也可以实现同余最短路的更新,但是比赛中经常设计数据,让其时间复杂度高于O(n\*x) 为了顺利通过,所以更推荐两次绕圈法

```
题目5
背包
```

一共有n种物品,第i种物品的体积为v[i],价值为c[i],每种物品可以选择任意个,个数不能是负数一共有m条查询,每次查询都会给定jobv,代表体积的要求要求挑选物品的体积和一定要严格是jobv,返回能得到的最大价值和如果没有方案能正好凑满jobv,返回-1

 $1 \le n \le 50$   $1 \le m \le 10^5$   $1 \le v[i] \le 10^5$   $1 \le c[i] \le 10^6$   $10^1 \le joby \le 10^12$ 

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P9140

贪心决定基准物品 + 数据范围分析 + 两次转圈法实现同余最长路