Lab2: 图的最短路

一、实验介绍

最短路问题是图论理论的一个经典问题,旨在寻找图中两顶点之间的最短路径。 最短路问题在实际生活中有非常广泛的应用,解决这类问题的经典算法有Dijkstra算法、Floyd算法等等。

在本实验中, 你需要解决一个单源最短路问题的变种。

二、问题描述

鱼贩高启强从勃北市进了一批水产,要回到京海市销售。这两个城市(含)之间共有N个港口,它们之间有M条航线相连。每条航线都是单向的,并且构成了一张有向无环图。

高启强从勃北市出发,沿着一条航线到达另一个港口,并最终到达京海市。每条航线的边权,表示从一个港口到另一个港口需要花费的时间。受到潮汐影响,该时间会在[lower,upper]内以step为步幅波动。t=0时,所有航线的边权都是upper,t=1时刻,边权变化为upper-step,以此类推。当某航线的边权变为lower后,下一时刻它的边权会变为lower+step,直至变为upper,此为一个完整的变化周期。每条航线的航行时间在**踏上该条航线**时就已经被确定了,不会在于该航线的航行过程中发生变化。

高启强可以在勃北市等待出发,但是出发的时间必须是K的整数倍,否则会被勃北市海事局拦截。中间港口停靠需要缴纳费用,但是高启强没有钱,因此他不能在中间港口等待,只能在到达某港口后立刻踏上下一条航线。

高启强想知道,他于何时出发,最少需要花费多少时间才能到达京海市。

三、输入输出

你的程序通过 stdin 接受输入,并将结果输出到 stdout。

每个测试用例包括:

- 1. 第一行为3个整数N, M, K。
- 2. 接下来的M行描述图中的M条边,每行为4个整数u,v,lower,upper,step,表示一条从u到v的 边,边权在[lower,upper]之间以step的步幅变化。

请注意:

- 1. 输入只保证给出的是有向无环图,不意味着对每条边都有u < v。
- 2. 在N个顶点中,编号为0和N-1的顶点分别代表勃北市和京海市,数据保证它们分别是拓扑序最小和最大的顶点。

输出为一行两个整数,用空格隔开,分别为高启强从勃北市出发的时间和到达京海市的时间。

四、数据范围

有向无环图的顶点数N和边数M满足:

 $1 < N < M \le 1000$

出发时间步幅 K满足:

每条边的lower, upper和step满足:

$$1 \leq lower \leq upper \leq 2000$$

且

$$(upper - lower) \mod step = 0$$

五、样例

输入

```
1
4 5 1

2
0 1 1 3 2

3
1 2 1 7 3

4
2 3 4 9 1

5
0 2 2 10 2

6
1 3 7 8 1
```

输出

```
1 | 1 9
```

解释

在这张图中,点0和点3分别表示勃北市和京海市,且最优方案是:

- 1. 在勃北市等待1个单位时间,出发时间为t=1。
- 2. 从勃北市出发,沿着航线 $0 \to 1$ 到达港口1。该航线在t=1时刻的权值为3-1*2=1,因此航行消耗了1个单位时间,到达时间为t=2。
- 3. 从港口1出发,沿着航线 $1\to 2$ 到达港口2。该航线在t=2时刻的权值为7-2*3=1,因此航行消耗了1个单位时间,到达时间为t=3。
- 4. 从港口2出发,沿着航线 $2 \to 3$ 到达京海市。该航线在t = 3时刻的权值为9 3 * 1 = 6,因此航行消耗了6个单位时间,到达时间为t = 9。

六、实现提示

- 1. 一种解法:对给定的出发时间,按照拓扑序遍历图中所有顶点,维护到达每个顶点的所有可能时间点,并将这些时间点按照拓扑序传播,直到终点。
- 2. 显然, 高启强可以在起点等待边权降低, 使需要花费的总时间减少。等待的时间存在上限, 超出该上限后, 边权降低带来的收益无法弥补推迟出发的惩罚。如何简单估算出这个上限? (不一定需要很紧凑)
- 3. 如何利用这个上限,对1中描述的解法进行剪枝?

七、探究实验

请完成一份书面报告,要求:

- 简述一下你的解题思路。
- 简单定性描述一下,输入数据满足什么要求时,在起点等待一下再出发反而会让到达终点的时间更少?

在书面报告中,你不需要使用图表或者公式,只需要用文字描述你的想法即可。

我们不鼓励在实验报告上无意义内卷,因此实验报告**不应**超过1000字,且字数多少不影响我们对实验报告的评判。

八、实验评分

我们提供了Makefile文件,在主目录下执行 make 指令生成可执行程序 graph 。

提交实验请将单个C++源代码文件上传Canvas,命名使用"学号+姓名+lab2.cc",如"521123456789+张三+lab2.cc"。

探究实验报告同样上传到Canvas平台(会有单独作业用于提交),要求PDF格式,命名无要求。

Lab2截止日期为北京时间2023年5月7日21:59 (最终截止时间以 canvas 系统为准)。

九、注意事项

- 1. 切勿抄袭! 若发现明显雷同现象, 该实验评分将以0分计。
- 2. 注意实验截止日期, 迟交或不交会视情况扣分。
- 3. 请注意按照实验要求完成,避免因为自动脚本评分造成的判分失误。
- 4. 有问题可通过邮件或微信群联系助教赵逸凡。