知识精炼(二)

全 主讲人:邓哲也



一张图有 n 个点,图有 n 层,一开始每个点属于其中一层。 从第 i 层的点移动到第 i + 1 层的点需要花费 C 的代价,反过来也是。 另外还有 m 条边(u, v, w),连接 u 和 v,边权为 w现在请你求出从 1 到 n 的最短路。

 $n, m \le 100000, C \le 1000, w \le 10000$

Sample Input

```
2
3 3 3 3
1 3 2
1 2 1
2 3 1
1 3 3
3 3 3
1 3 2
1 2 2
2 3 2
1 3 4
```

Sample Output

```
Case #1: 2
Case #2: 3
```

首先一个简单的思路, 0(n²) 枚举两个点之间隔着多少层, 添加一条边权为(层数 * C) 的边。

先整理出每一层有哪些点。

然后对相邻的两层之间的点,互相连边。

添加的边数仍然为0(n²)

对于相邻的两层,所有的点对之间都连边,其实没有必要,因为他们的边权都是相同的。

我们给每一层都新建一个代表点就可以简化建图了。 这样只需要多加 0(n) 条边。

SPFA小优化——SLF

SLF (Small Label First) 策略:

设要入队的节点是 u, 队首元素为 h, 若 dist[u] < dist[h],

则将 u 插入对头, 否则插入队尾。

SPFA小优化——LLL

LLL (Large Label Last) 策略:

设队首元素为 h,每次弹出时进行判断,队列中所有 dist 值的平均值记为 x,若 dist[h] > x 则将 h 插入队为,查找下一元素,直到某一个 i 使得 dist[i] $\langle = x$,此时取出 i 对 i 进行松弛操作。

回到此题,给每层建两个点分别代表出和入。

相邻的两层之间连一条长度为 C 的边。

每个点向所属的层代表点连两条边。

一共是 2n 个点, 3n + m 条边。

用带优化的 SPFA 算法可以解决此题。

下节课再见