( 主讲人: 邓哲也



#### POJ2387 Til the Cows Come Home

- 给出一个 n 个点, m 条无向边(带非负边权)的图。
- 求出从 1 走到 n 的最短路。
- n <= 1000, m <= 2000, 有重边。
- 样例输入:
  - 5 5
  - 1 2 20
  - 2 3 30
  - 3 4 20
  - 4 5 20
  - 1 5 100
- 样例输出:
  - 90

- 因为堆优化的时间复杂度是 0((n + m) log n), 所以这时我们就不该用邻接矩阵存图,不然空间复杂度变成了 0(n<sup>2</sup>), 优化时间复杂度没意义了。
- struct edge {
- int v, w, next;
- e[M];
- int h[N], ee;

```
加边操作:
void addedge(int u, int v, int w) {
e[ee] = (edge) {v, w, h[u]};
h[u] = ee ++;
}
```

- 在之前堆的章节中,我们讲过了用 STL 中的 priority\_queue 来实现堆。这次,我们介绍另一个工具,叫做 set,它也可以起到堆的作用。
- set 可以看作一个从小到大有序的序列,支持插入,删除,查找,且 复杂度均为 0(log n).
- 这里我们只需要使用插入,查询头元素和删除头元素。

```
主体部分:
# include <set>
set < pair<int, int> > heap;
void dijkstra(int u0) {
    memset(dist, 63, sizeof(dist));
    dist[u0] = 0;
    for (int i = 1; i \le n; i ++)
        heap. insert(make_pair(dist[i], i));
```

```
while (heap. size() > 0) {
         int d = heap.begin()->first;
         int u = \text{heap.begin}() -> \text{second};
         heap. erase (heap. begin());
         if (d > dist[u]) continue;
        for (int i = h[u]; i != -1; i = e[i].next) {
             if (dist[u] + e[i].w < dist[e[i].v]) {</pre>
                 dist[e[i].v] = dist[u] + e[i].w;
                 heap.insert(make_pair(dist[e[i].v], e[i].v));
```

- 快去自己动手试一试吧!
- 也可以尝试一下用 priority\_queue 实现一下哦!

# 下节课再见