# 愉快的代码【8.17】

【7.27】我们特意加入了题解系统,也就是说,姐姐也会重新做一遍给你们的题目(包括选做),然后在第二天的题目前给出姐姐自己的代码和注释作为题解或参考

如果觉得自己的代码略为臃肿,可以参考对比一下姐姐的代码;

如果觉得姐姐的代码不如自己的优秀,也可以尽情地嘲讽姐姐~

【7.30】我们特意加入了团队系统,因为感觉到你们有点像是独立学习的样子,比如说姐姐和你们之间有交流,但是你们之间有没有交流呢姐姐就感受不到啦

所以正好在洛谷上发现了一个团队系统,我们可以在这上面布置作业呀(当然姐姐也会继续以 pdf 形式布置作业,你们也还是要以 pdf 形式交作业哈),然后你们就可以在上面看到其它妹妹们的代码呀(包括 AC 代码和还未 AC 的整个过程的代码和分数呀),觉得她们表现不够自己好的话,就可以在群里尽情地嘲笑她们呀~

然后那上面还有一个比赛功能哇,具体形式和我们平时的机考差不多,暑假差不多结束了我们也会有一次期末模拟机考的哈~

如果你们开心的话,你们也可以联合起来给姐姐布置一次平时的作业呀,或者给姐姐安排一次机考呀,你们都是团队的管理员了哈

【8.1】准备给你们留个有趣的团队大作业:给姐姐安排一次机考~

具体时间、题数、难度、知识点待定~

【8.3】经过了某些人性与道德的思考,得出了一个奇怪的想法:

"我今天把代码解决了,明天姐姐的代码还有兴趣看嘛"

那就当天放出来好啦~

同样地:如果觉得姐姐的代码不如自己的优秀,也可以尽情地嘲讽姐姐~

- 【8.14】 暂定 8.20 下午 2.~5. 期末考、考不好要请姐姐吃饭哦
- 【8.16】考试题型:模拟、排序、贪心、搜索、暴力、数论、图论\*2、DP\*2,共10题3h,难度中等偏易~
- 【8.17】已实现10道题姐姐亲自出题,因此上面的题型知识点会略有变化(加一个脑筋急转弯)~

### 今天的题目:

知识点:图论

今天是图论的第二部分, 生成树问题~

相信离散课程上妹妹们也接触过Prim和Kruskal算法了吧

这边建议学会Kruskal算法,会敲代码就可以了哦

Kruskal算法:从权值小的边开始选,如果加入这条边不形成环,就加入这条边,加入n-1条边后结束不过想具体明白代码步骤的话,也许需要学习一下并查集

- 1、https://www.luogu.com.cn/problem/P2330
- 2、https://www.luogu.com.cn/problem/P2121

## 今天的答案:

#### 8.17问题1:

```
/*
   洛谷P2330:繁忙的都市
   思想:裸的最小生成树最长边问题,最适合用kruskal算法啦(这里Prim算法会呜呜哇)
   时间复杂度: O(mlogm)
*/
#include <iostream>
#include <algorithm>
#define 11 long long
using namespace std;
struct node{ // 边的两个端点和权值
   int u, v, 1;
};
int cmp(node a, node b) {
   return a.l<b.l; // 优先选权值小的边
}
int f[301]; // 并查集, 代表每个节点属于哪颗子树
int find(int k) { // 返回节点属于哪棵子树
   return f[k] == k ? k : f[k] = find(f[k]); // 并查集路径压缩操作(建议记住)
}
int main() {
   int i,j,n,m,c=0;
   cin >> n >> m;
   node a[m]; // 存边
   for (i=0; i < m; i++) cin >> a[i].u >> a[i].v >> a[i].l;
   sort(a,a+m,cmp); // 边权排序
   for (i=1; i<=n; i++) f[i] = i; // 初始化每个节点属于一棵编号为自己的子树
   for (i=0; i<m; i++) {
       if (find(a[i].u) != find(a[i].v)) { // 如果边的两个端点属于不同的子树,添加这
条边后不会形成环
          f[f[a[i].u]] = f[a[i].v]; // 合并两棵子树
```

```
c++;
    if (c == n-1) break; // 加入n-1条边后结束
    } // 实际上并不需要建树
}
cout << c << " " << a[i].l << endl; // kruskal结束后,选出的最后一条边就是最长边
}
```

#### 8.17问题2:

```
/*
   洛谷P2121: 拆地毯
   思想:题目说选k条边留下且不能成环,所以本质上还是生成树问题。不过特别的是,它是最大生成树
   这次你用Prim算法的话,会呜呜呜呜哇~
   时间复杂度: O(mlogm)
#include <iostream>
#include <algorithm>
#define ll long long
using namespace std;
struct node{ // 一样
   int u, v, 1;
};
int cmp(node a, node b) {
   return a.l>b.l; // 优先选权值大的边
int f[100001]; // 一样
int find(int k) {
   return f[k] == k ? k : f[k] = find(f[k]); // 一样
}
int main() {
   int i,j,n,m,k,c=0,sum=0;
   cin >> n >> m >> k;
   node a[m]; // 一样
   for (i=0; i<m; i++) cin >> a[i].u >> a[i].v >> a[i].l; // 一样
   sort(a,a+m,cmp); // 一样
   for (i=1; i<=n; i++) f[i] = i; // 一样
   for (i=0; i<m; i++) { // 一样
       if (find(a[i].u) != find(a[i].v)) { // 一样
           f[f[a[i].u]] = f[a[i].v]; // -#
           c++; // 一样
           sum += a[i].1; // 要统计选出边的和
```

```
if (c == k) break; // 这里是选k条边就结束
}
cout << sum << endl;
}</pre>
```

# **Interesting thing:**

https://www.luogu.com.cn/contest/33264