

并查集 Disjoint Set

适用场景:

- 组团、配对问题
- Group or not?

跳跃性

基本操作

- `makeSet(s)`: 建立一个新的并查集, 其中包含 s 个单元元素集合。
- `unionSet(x, y)`: 把元素 x 和元素 y 所在的集合合并, 要求 x 和 y 所在的集合不相交, 如果相交则不合并。
- `find(x)`: 找到元素 x 所在的集合的代表, 该操作也可以用于判断两个元素是否位于同一个集合, 只要将它们各自的代表比较一下就可以了。

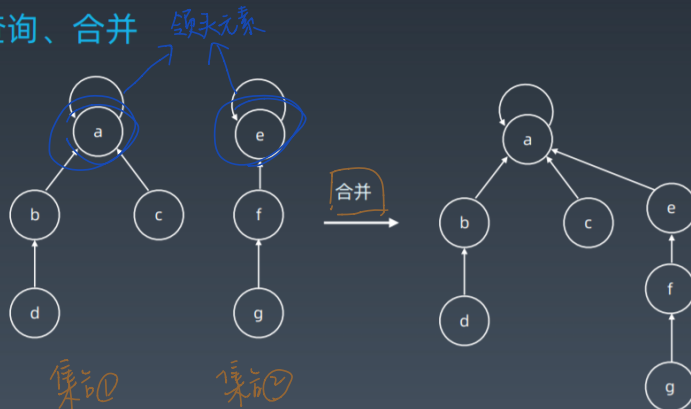
初始化

(一开始) 每一个元素, 都有一个 `parent` 数组指向自己 \rightarrow 元素 \rightarrow 它自己的话就是自己的集合

`parent[i] = i`



查询、合并



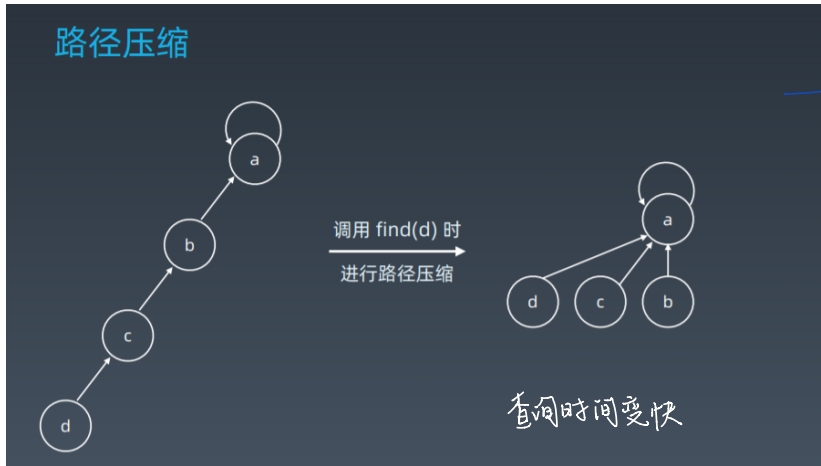
如何查询:

看它的 `parent` 再看它的 `parent` 就一直往上, 直到它的 `parent` 等于它自己的时候, 说明找到了它的领头元素 (这个集合的代表元素)

找出集合的领头元素

↓
将 `parent[e]` 特意指向 `a`

or 将 parent[c] 指向 e
(a 的 parent 指向 e)



d 的 parent 是 c
c 的 parent 是 b
b 的 parent 是 a

↓
可以直接把这条路上的所有元素
都指向 a

Java 实现

初始化:

parent[i] = i

寻找给定任何一个数 p 的父节点
怎么找集合

不断判断,
parent[p] 不等于 p 的时候
继续往上找
parent[p] 就等于 parent[p]
的 parent
然后把 parent[p] 赋给 p 本身

```
class UnionFind {
    private int count = 0; // size
    private int[] parent; // parent
    public UnionFind(int n) {
        count = n;
        parent = new int[n];
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            parent[i] = i; // 初始化
        }
    }

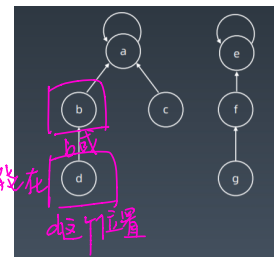
    public int find(int p) {
        while (p != parent[p]) {
            parent[p] = parent[parent[p]];
            p = parent[p];
        }
        return p;
    }

    public void union(int p, int q) {
        int rootP = find(p);
        int rootQ = find(q);
        if (rootP == rootQ) return;
        parent[rootP] = rootQ;
        count--;
    }
}
```

怎么找它集合和它的集合的领头元素

! 不能直接调用 parent[p] 给
返回回去

大多数情况



它要做的一件事:

不断地往上找 parent,
最后找到 parent 等于 parent[p]
的情况下,
同时, 把 p 它的爷爷节点直接赋
给现在的 parent[p]

Union 合并

首先调 find 找出它的 p 的集合所
在的领头元素, 找出后赋给 rootP
另外找 q 赋给 rootQ,
两个相等不用管;
不相等 → 就把其中一个可以
给 rootP 放在括号里
面, 也可以把两个换一下

二、要不断地往上找它的 parent, 再找它的 parent

直到 parent[i] = i 的时候说明:

找到了它所在集合的领头元素

可以把 $rootP$ 的 $parent$ 弄成是 $rootQ$ 即可
也可以把 $rootQ$ 的 $parent$ 弄成是 $rootP$



最后的话,就把这两个集合合并在一起,再 count 一下就行了

→ 指的是里面的独立的集合就减少了 - 1