

数据结构(上)

课程不允许录像, 否则将追究法律责任, 赔偿损失

九章算法强化班 第2章



扫描二维码关注微信/微博
获取最新面试题及权威解答

微信: [ninechapter](#)

微博: <http://www.weibo.com/ninechapter>

知乎: <http://zhuankan.zhihu.com/jiuzhang>

官网: <http://www.jiuzhang.com>

版权声明

九章的所有课程均受法律保护，不允许录像与传播录像
一经发现，将被追究法律责任和赔偿经济损失

数据结构: 数据之间的关系, 好的关系可以使得数据处理起来更加高效

1. Union Find 并查集

2. Trie 字典树

Union Find

并查集

一种用来解决集合**查询合并**的数据结构
支持 $O(1)$ find/ $O(1)$ union

并查集可以干什么？

1. 判断在不在同一个集合中。
 - find 操作
2. 关于集合合并
 - union 操作

并查集可以干什么？

1. 判断在不在同一个集合中。
 - find 操作
2. 关于集合合并
 - union 操作



1. 查询 Find (递归? 非递归?)

$O(1)$ find

1. 合并 Union

$O(1)$ union

两个操作时间复杂度证明:

[https://en.wikipedia.org/wiki/Proof_of_O\(log*n\)_time_complexity_of_union%E2%80%93find](https://en.wikipedia.org/wiki/Proof_of_O(log*n)_time_complexity_of_union%E2%80%93find)

Log*n 的解释: https://en.wikipedia.org/wiki/Iterated_logarithm

- 模板代码

```
1 int find(int x) {  
2     if (father[x] == x) {  
3         return x;  
4     }  
5     return father[x] = find(father[x]);  
6 }
```

```
1 int find(int x) {  
2     if (father[x] == x) {  
3         return x;  
4     }  
5     return find(father[x]);  
6 }
```

比较有无路径压缩的区别

路径压缩: $O(1)$ 找root的原因

- Key
 - 老大哥之间合并
 - 跟小弟没关系

```
1- public void union(int a, int b) {  
2     int root_a = find(a);  
3     int root_b = find(b);  
4-     if (root_a != root_b) {  
5         father[root_a] = root_b;  
6     }  
7 }
```

BIG BROTHER



**IS WATCHING
YOU**

```
1 public class UnionFind{
2     private int[] father = null;
3     public int find(int x) {
4         if (father[x] == x) {
5             return x;
6         }
7         return find(father[x]);
8     }
9
10    public void union(int a, int b) {
11        int root_a = find(a);
12        int root_b = find(b);
13        if (root_a != root_b)
14            father[root_a] = root_b;
15    }
16 }
```

Connecting Graph

<http://www.lintcode.com/en/problem/connecting-graph/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/connecting-graph/>

题意概括：n个节点的图，没有任何边存在。

有两个操作：

1. 在a和b节点之间连上边
2. 询问a和b节点是否连通

Connecting Graph II

<http://www.lintcode.com/en/problem/connecting-graph-ii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/connecting-graph-ii/>

题意概括：n个节点的图，没有任何边存在。

有两个操作：

1. 在a和b节点之间连上边
2. 询问a所在的连通块的节点个数

Connecting Graph III

<http://www.lintcode.com/en/problem/connecting-graph-iii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/connecting-graph-iii/>

题意概括：n个节点的图，没有任何边存在。

有两个操作：

1. 在a和b节点之间连上边
2. 询问**当前图**的连通块的个数

Connecting Graph问题的总结

- 并查集原生操作：
 - 查询两个元素是否在同一个集合内
 - 合并两个元素所在的集合
- 并查集的派生操作：
 - 查询某个元素所在集合的元素个数
 - 查询当前集合的个数

并查集实战例题

Google Interview: Number of Islands (九章算法班讲过)

www.lintcode.com/zh-cn/problem/number-of-islands

<http://www.jiuzhang.com/solutions/number-of-islands/>



Google Interviewer: Number of Islands II

<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/number-of-islands-ii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/number-of-islands-ii/>

休息5分钟

课间思考：

给出几家合并公司的账号以及账号绑定的邮箱，
合并那些具有相同绑定邮箱的账号。

Example：

```
{ "A1": ["a1@gmail.com", "a2@gmail.com"],
  "A2": ["b1@gmail.com", "a2@gmail.com"],
  "A3": ["c1@gmail.com"],
  "A4": ["c1@gmail.com", "d1@gmail.com"],
  "A5": ["b1@gmail.com", "e1@gmail.com"]}
```

Output: ["A1", "A2", "A5"], ["A3", "A4"]



Facebook Interviewer: Graph Valid Tree

<http://www.lintcode.com/problem/graph-valid-tree>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/graph-valid-tree/>

Union Find $O(n)$

Surrounded Regions

<http://www.lintcode.com/en/problem/surrounded-regions/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/surrounded-regions/>

1、关于集合合并。

2、判断在不在同一个集合中。

解题你需要做的事：

把其他的操作，转化成这两件事情

Trie Tree

字典树

- Trie直接实现
- 利用Trie树前缀特性解题
- 矩阵类字符串一个一个字符深度遍历的问题

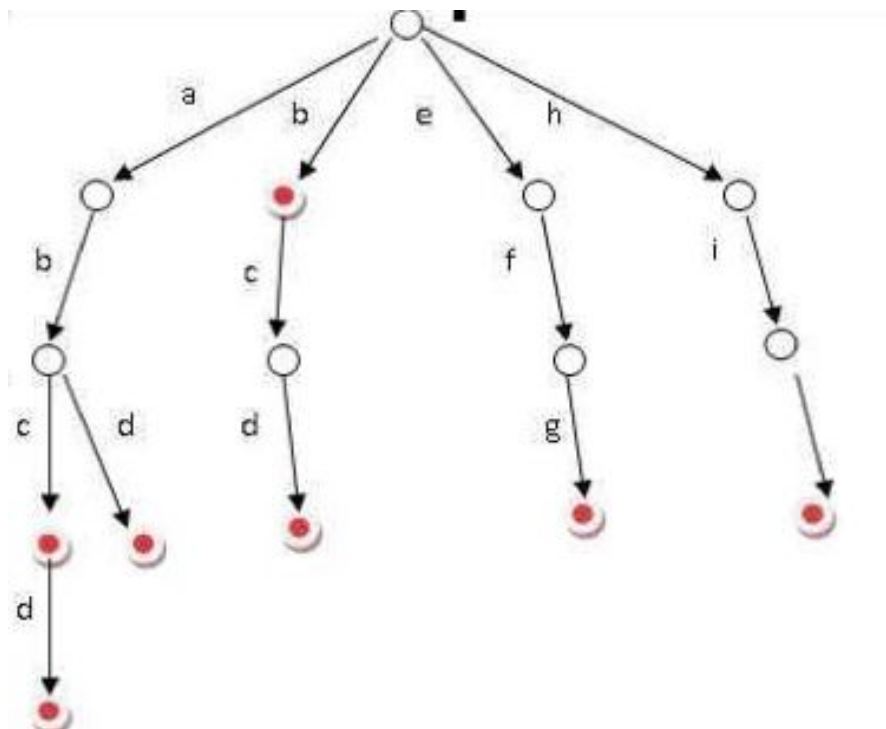
Snapshot Interviewer: Implement Trie

<http://www.lintcode.com/en/problem/implement-trie/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/trie/>

Implement Trie

- 假设有[b, abc, abd, bcd, abcd, efg, hii]这6个单词，查找abc 在不在字典里面



Hash vs Trie

时间复杂度Hash $O(1)$ 是对于一个字符串

- Trie直接实现
- 利用Trie树前缀特性解题
- 矩阵类字符串一个一个字符深度遍历的问题

Snapshot Interview: Add and Search Word

<http://www.lintcode.com/en/problem/add-and-search-word/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/add-and-search-word/>

- Trie直接实现
- 利用Trie树前缀特性解题
- 矩阵类字符串一个一个字符深度遍历的问题

- Trie直接实现
- 利用Trie树前缀特性解题
- 矩阵类字符串一个一个字符深度遍历的问题(DFS+TRIE)
 - DFS 树 和 Trie树同时遍历

Microsoft Interviewer: Word Search II

<http://www.lintcode.com/en/problem/word-search-ii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/word-search-ii/>

- Hash vs Trie做这道题目的区别
 - 把谁建成Trie树？

- Given a dictionary[aca, acc] and a matrix of upper alphabets, find all words in the dictionary that can be found in the matrix.
 - acaf
 - acad
 - acae
- 解题思路：
 - 把字典建成Trie树。
 - 用dfs的方法遍历矩阵, 同时在Trie上搜索前缀是否存在。
 - 查询所有Trie里面有可能出现的字符。

Word Square

<http://www.jiuzhang.com/solutions/word-squares/>

对于数组["ball","area","lead","lady"]找到
可以组成的所有Word Square

[b a l l]

[a r e a]

[l e a d]

[l a d y]



Typeahead

搜索引擎

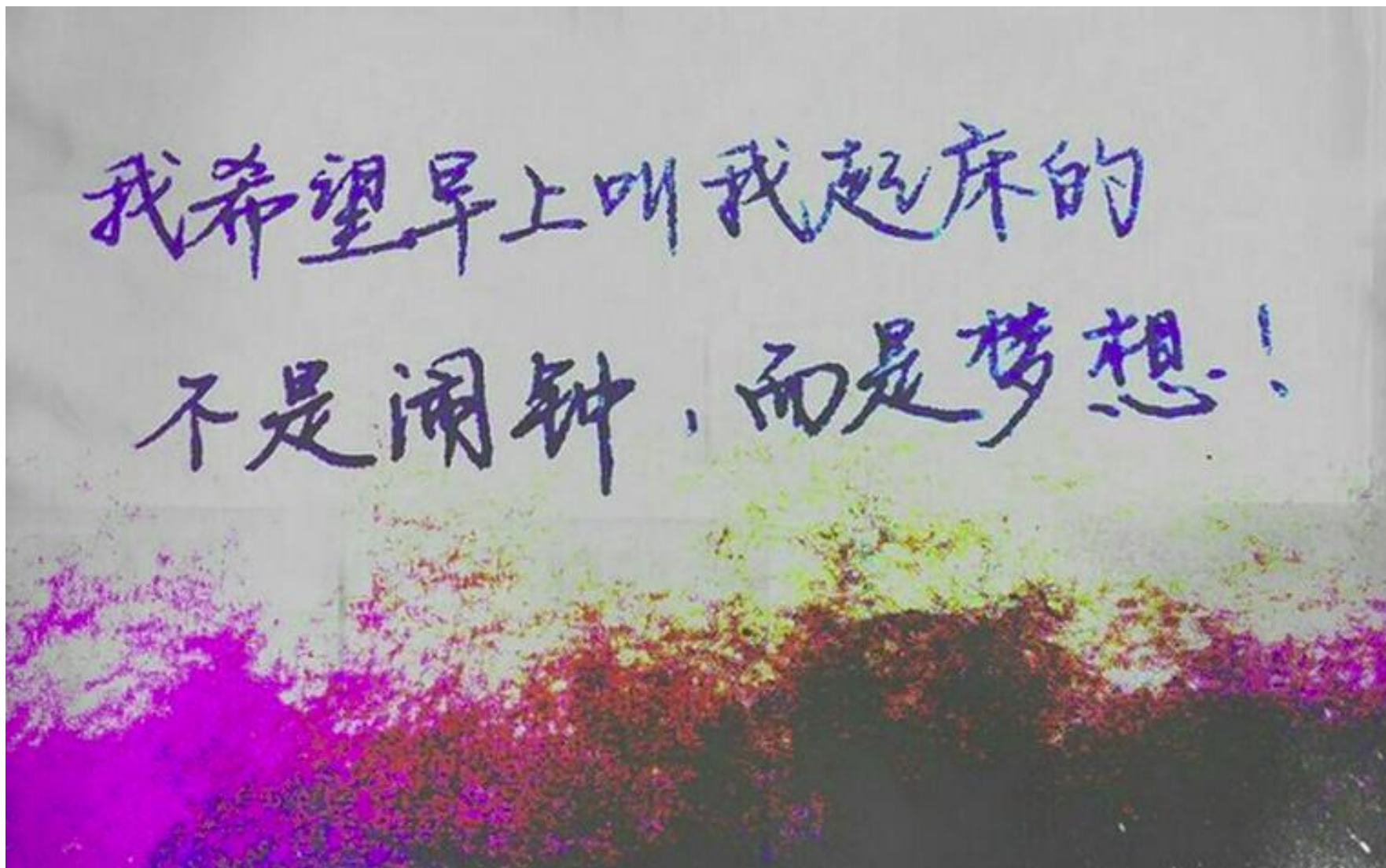
- 一个一个字母遍历
- 需要节约空间
- 查找前缀

- Trie直接实现
- 利用Trie树前缀特性解题
- 矩阵类字符串一个一个字符深度遍历的问题
 - 充分活用前缀的性质

- Number of Islands II
 - 这道题充分体现了并查集的优势
- Implement Trie
 - 理解Trie的定义和实现
- Word Search II
 - Trie活用比较好的例子

- 数据结构的题目：
- Union Find: 集合合并，查找元素在集合里面。
- Trie: 一个字母一个字母查找，快速判断前缀。





Thank You

