作业回顾: 非编程题

1.想去的地方

拉萨, 西安, 武汉, 南京, 乌鲁木齐, 各大省会城市...

都江堰,九寨沟,承德避暑山庄,漠河看极光...

欧洲,伦敦,纽约...

珠峰…

哪也不想去(就想在家写代码?)...

2.木有了...



作业回顾:问题总结

·写代码的问题

- 不要使用goto,容易出bug
- 不管问度娘还是什么,程序一定要亲手打一遍(语法最终都是记在手上而不是脑子里,这叫肢体记忆)
- 注意代码的整体结构(参见下页)
- 不经意的错误(俗称手滑了)
 - 变量类型写错了(比如实数写成int)
 - 忘记include必要的模块
 - =和==写反了
 - 拼写错误(如调用函数的时候函数名写错了)
 - 分号漏写了
 - 分号多写了
 - 函数声明没写返回类型
 - 数组越界
- 如果是竞赛里,不要做题目没要求的事

计算机科学有什么凄美的故事? 蓝色 + 关注 C++ 编程等话题优秀回答者 + 关注 一个男孩给女孩写了一行代码 for(;;) printf("I Love You!\n"); 女孩回了一行代码 for(;;); printf("I Love You Too!\n");

C++程序结构

```
#include....
using...
class 类 {
 变量声明...
 void 函数声明(){.....}
 int 函数声明(参数...){......}
void 函数声明(){
 语句(声明变量/顺序/循环/分支/调用函数);
 语句:
int 函数声明(参数...){
int main函数(){
 语句(声明变量/顺序/循环/分支/调用函数);
 语句:
```

- → 从外头看程序主要就是类和函数组成的
- → 函数声明和变量声明的区别:后面带不带括号
- → 允许的嵌套: 类套函数,函数套语句,语句套语句 (if,while等复合语句)
- → 不允许的嵌套: 函数套函数, 函数套类, 语句套函数
- → 编译不对的话,先Check一下程序结构是不是有问题

```
#include <iostream>
using namespace std;

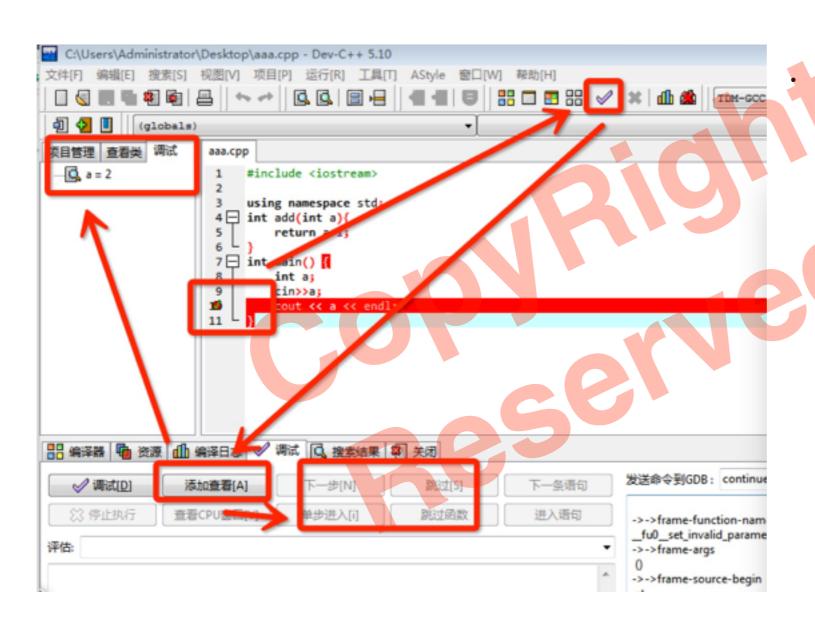
void pointerDemo(){...}

class Point {...};

void pointerWithClassDemo(){...}

int main(int argc, const char * argv[]) {...}
```

DevC++调试步骤



编译通过结果不对怎么办

- 首先庆祝一下编译通过
- 然后就是调试

- 1.设置断点(在你想要的地方)
- 2.启动调试
- 3.添加查看(你想要看的变量)
- 4.单步运行(一步步运行程序,观察 变量值的变化)

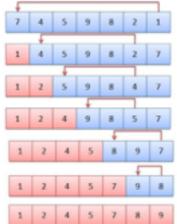
作业回顾: 编程题



CS100算法入门

先讲一点哲学:映射





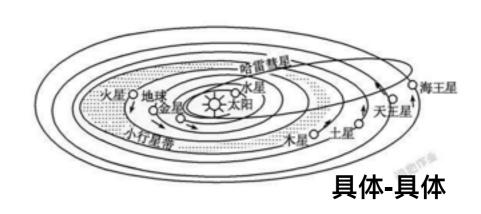
很多事物都是对另一种事物的刻画/描述 这种关联关系称为映射 所有的事物通过各种映射互相关联/影响



具体-抽象



部分信息

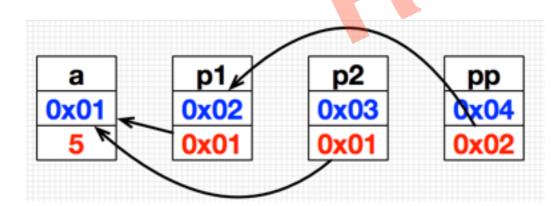


史上最牛的广告: 指针



张衡路666号

- → 所有变量都存储在内存中
- → 指针是一类特殊变量,它的值是另一个变量的内存地址
- → 通常说一个变量指向另一个变量,所以称为指针



又是广告,有点崩溃? 这是最后一次讲新语法了

C++技术牛不牛 // 就看指针溜不溜



怎样形象地理解指针

为了理解什么是指针,网上充满了形形色色 的比喻,可见指针的重要性



好好的为什么蛋疼要去用什么的指针?

- → 有时候程序需要动态申请内存空间,就需要用指针
- → 有了指针可以很自由地实现各种有趣的数据结构 (后面会看到)

→

我的理解 指针就像提线木偶的线 本身没有逻辑含义,却控制着其他变量



指针运算(基本类型)

→ 怎样定义指针变量:

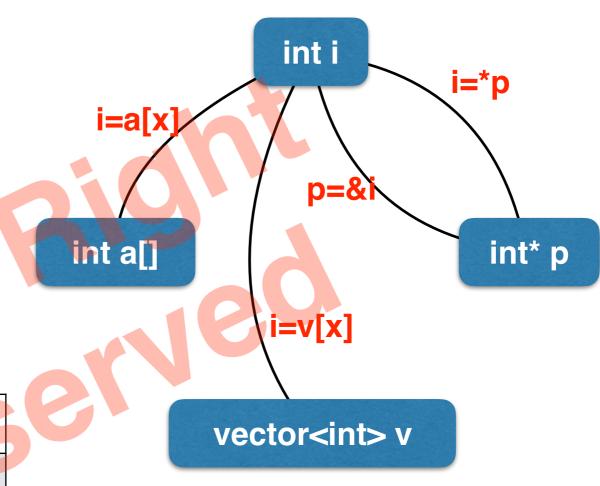
普通类型后加*,就表示指针类型

→ 指针与普通类型怎么转换

&: 普通变量到指针

*: 指针到普通变量

int	整数类型		
int[]	整数数组类型		
vector <int></int>	元素为整数的vector类型		
int*	指向整数的指针类型		



容易混淆的地方(设计确实有点蛋疼...)

&& 逻辑与算符

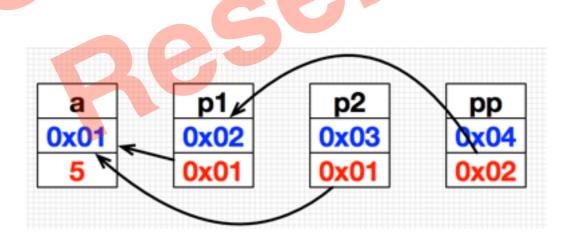
& 取地址算符

int* p; 声明一个变量p, 类型是整数的指针

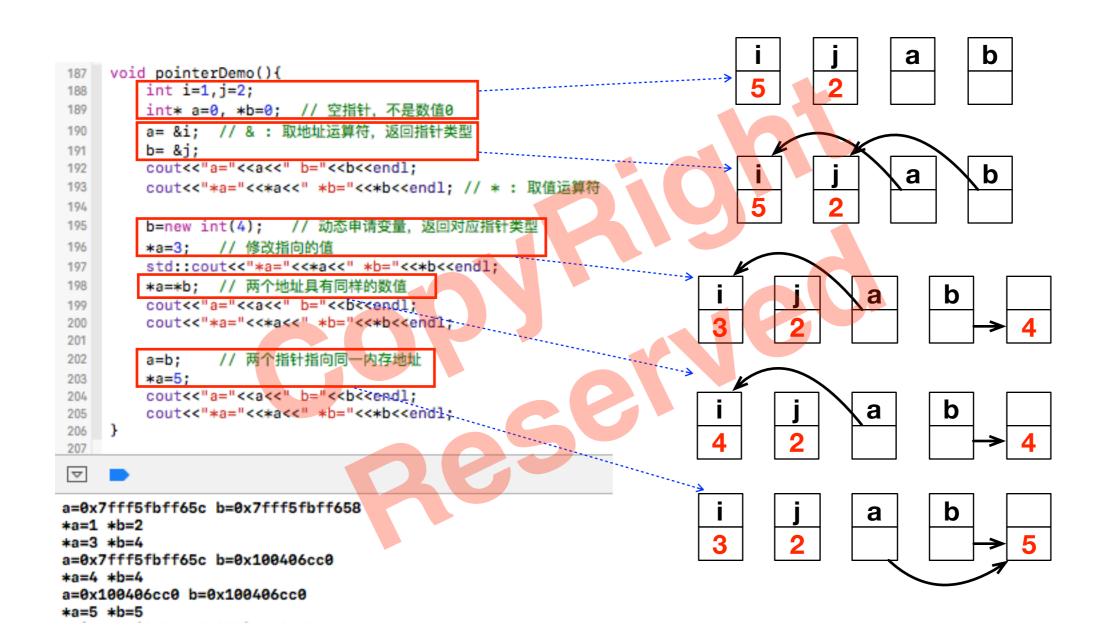
int i=*p; 声明一个变量i,类型是整数,值为**指针p指向的值**

在C++使用指针

变量名	а	p1	p2	pp
地址	0x01	0x02	0x03	0x04
值	5	0x01 0x01		0x02
类型	int	int*	int*	int**
取地址运算	&a=0x01	&p1=0x02	&p2=0x03	&pp=0x04
取值运算	V	*p1=5	*p2=5	*pp=0x01



指针运算样例



链表: 指针+类

报数问题

n个人围成一圈,编号依次为1..n(n<=1000000),从第一个人开始1-2报数,报到2的出列。输入n,输出最后剩下的一个人的编号

样例输入:

13

样例输出:

11

(2 4 6 8 10 12 1 5 9 13 7 11 13)



报数问题: 使用数组

```
设一个数组v[n],初始化为0(表示未出列)设置一个当前位置current for (i从1到n-1) {
    current循环+1直到v[current]等于0
    current循环+1 (报数1)
    current循环+1直到v[current]等于0
    v[current]=1 (报数2,出列)
}
```

→ 复杂度是多少? 每报一圈都要循环n次,并且人数减半 总共要报logn圈,所以复杂度就是O(nlogn)

n也不是特别大 直接弄个数组模拟也是可以的

```
int countByArray(int n){
        vector<int> v=vector<int>(n); // 1表示已经出列, 初始都是0
        int current=0;
        for (int i=1;i<=n-1;i++){
           for (;v[current]==1;) { // 找下一个0
               current=(current+1)%n;
           current=(current+1)%n; // 报数1、留在队列中
           for (;v[current]==1;) { // 再找下一个0
50
               current=(current+1)%n;
51
52
           v[current]=1; // 报数2, 出列
53
           current=(current+1)%n;
54
55
       for (;v[current];) {
56
57
           current=(current+1)%n;
       return current+1;
```

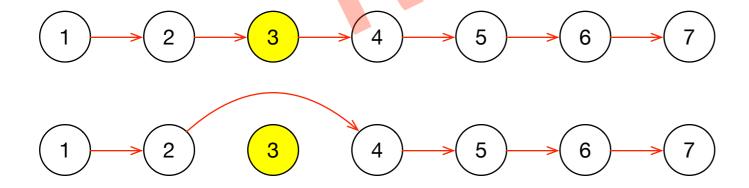
报数问题: 使用链表

设一个数组v[n],初始化为0(表示未出列) 设置一个当前位置current for (i从1到n-1) { current循环+1直到v[current]等于0 current循环+1 值到v[current]等于0 v[current]=1(报数2,出列) }

主要浪费的时间是已经出列的还在被反复的循环所以希望出列的就剔除掉

但是在数组里删一个元素(并且保持顺序) 是O(n)的

→ 链表是没有下标,只记录后续值的结构,可以用O(1)时间删除和新增元素



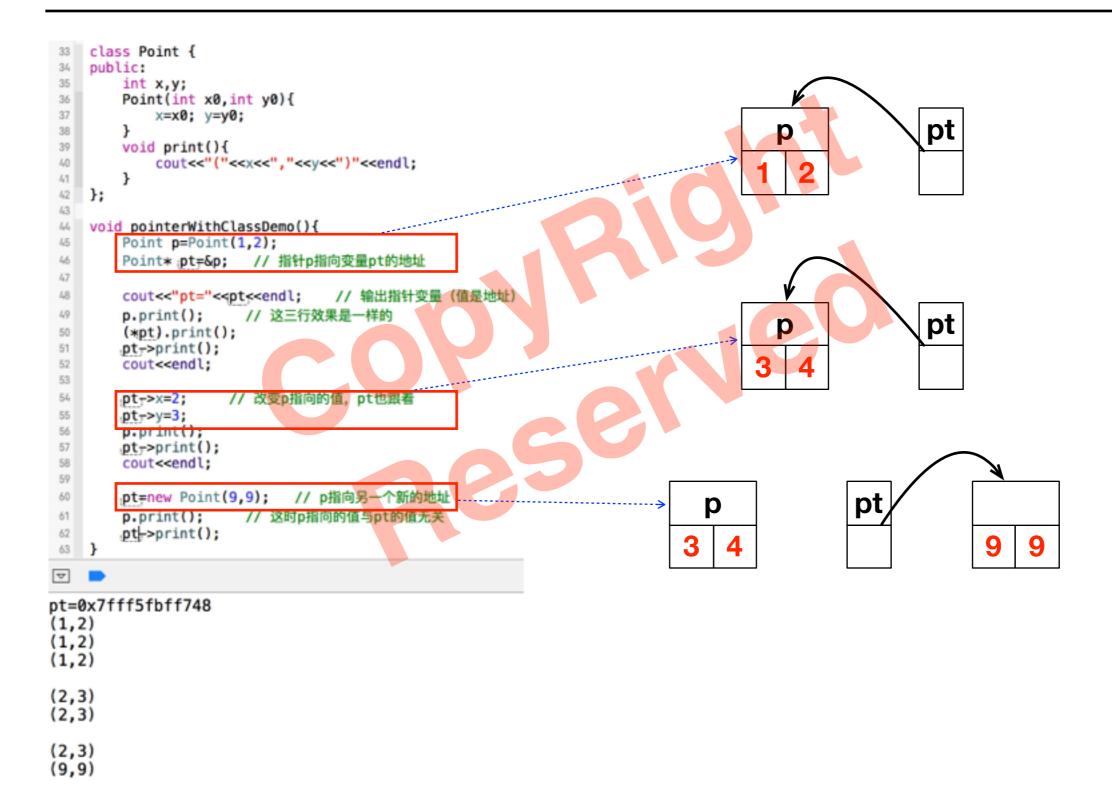
1	1	
2	2	
3	4	
4 /	5	
5 /	6	
6 /	7	
7/		

报数问题: 解答

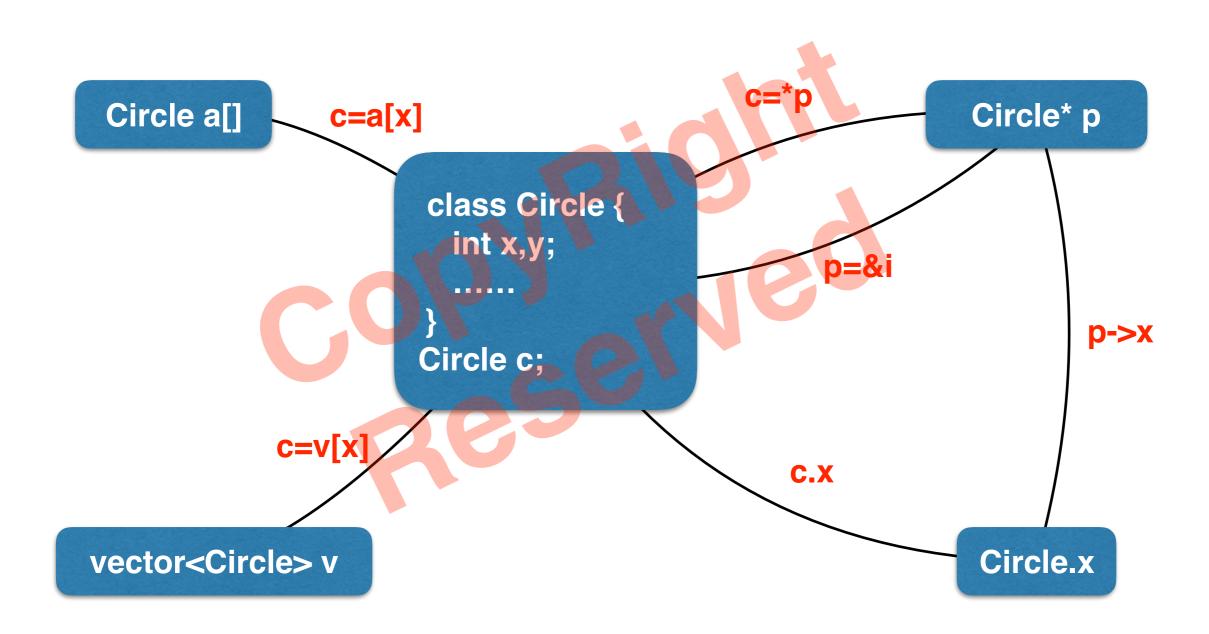
```
class Node {
               // 链表的节点类
                                                 又一种新符号,真的崩溃啦!!!
  public:
15
16
      int id; // 编号
                                                  安啦,这是最后一个新运算符了
17
      Node* next=0;
                  // 指向下一个节点的指针
18
      Node(int id0){ // 初始化函数
         id=id0;
19
20
  };
21
                                            new是什么鬼?这是一种直接创建指针变量的写法
22
23
  // 使链表解法
                                           特别适合于自定义的类型
   int countBvLink(int n){
                                           比如new Node(1)表示创建一个指针变量,指向一个Node变量
      Node* head=new Node(1);
25
      Node* tail=head;
26
27
28
      for (int i=2:i<=n:i++){ // 创建链表
         tail->next=new Node(i);
29
         tail=tail->next;
30
                                              → ->是class指针特有的运算符(挺形象的),等价于
31
                      // 连接成环
32
      tail->next=head;
                                              先取指针的值再取成员
33
                                                比如current->next等价于(*current).next
      Node* current=head; // 开始报数 (当前节点报1)
34
      for (int i=1;i<=n-1;i++){
35
36
         current->next=current->next->next; // 删除下一个节点(报2)
37
         current=current->next; // 挪到下一个节点(报1,注意报2的已经删掉了)
38
39
      return current->id;
```

代码参见countoff.cpp

自定义类型的指针运算



指针运算(自定义类型)



指针: 突破线性结构

人物关系问题

有n个人物,编号为1..n(n<=1000000)。有m组数据(xi,yi),i=1..m,表示xi,yi两人是同组的,同组关系具有传递性。另外有k组查询(xj,yj),j=1..k,表示查询xi,yi两人是否同组

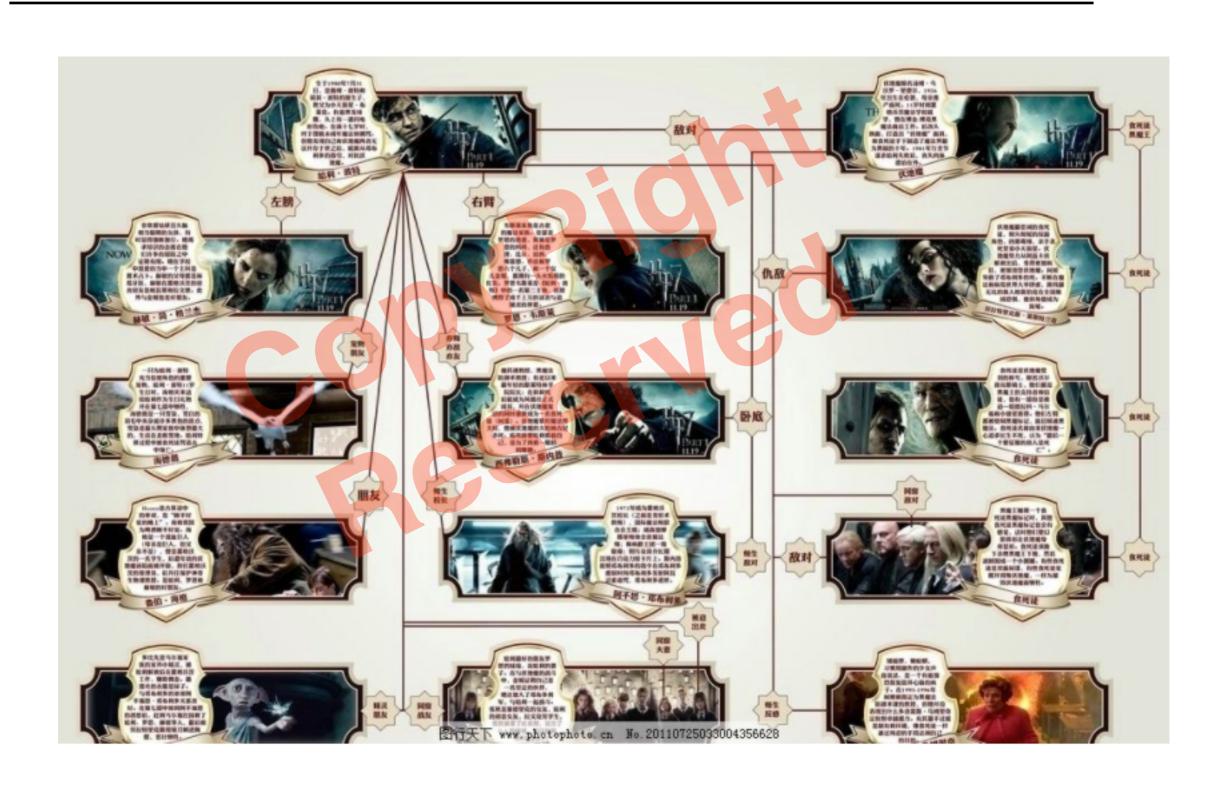
输入n,m,k,xi,yi,xj,yj(共m+k+1行),输出每组查询的结果(共k行)

样例输入:

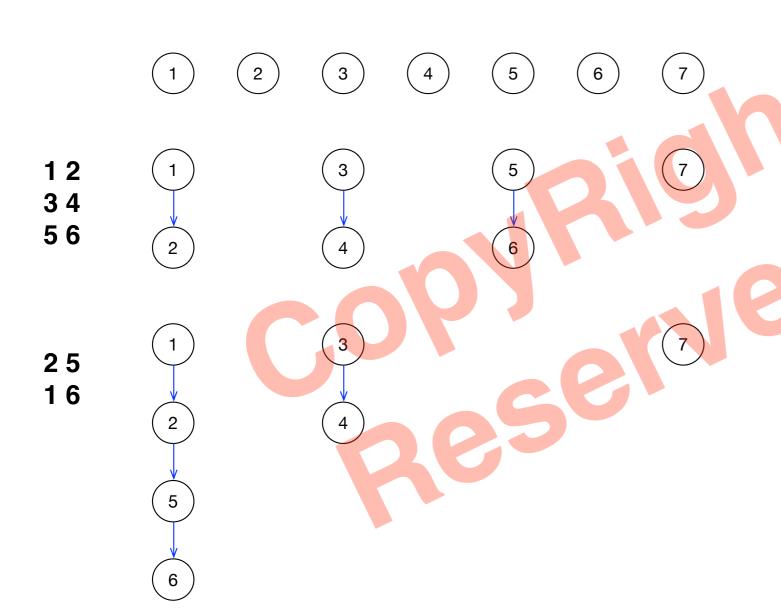
3 4

样例输出:

人物关系问题



人物关系问题: 思路



本质上就是一些集合的合并过程 也许有人想到桶?

怎么实现一大堆桶?

vector数组: vector<int>[]

链表数组: Node*[]



人物关系问题: 思路优化



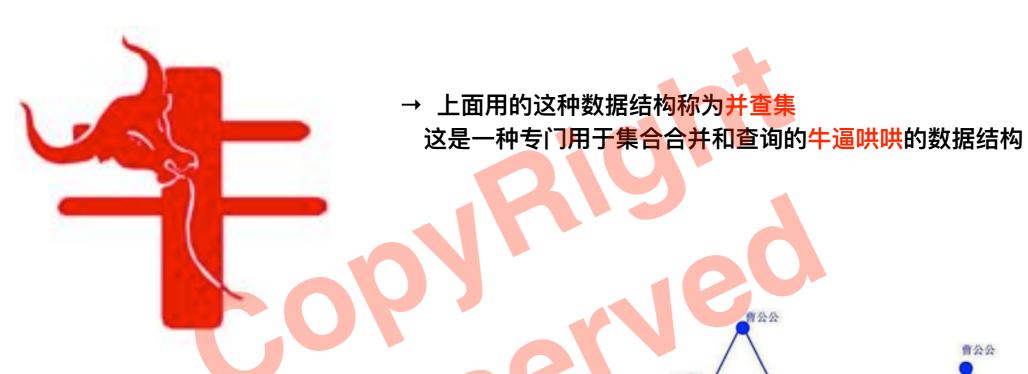
人物关系问题: 解答

```
14 class Person { // 人物类型
15
   public:
16
       int id; // 编号
17
       Person* parent=0;
                         // 上级, 0表示此人为组长
18
                         // 初始化函数
       Person(int id0){
19
           id=id0;
20
21
22
       Person* findLeader(){ // 返回此人所在组的组长
23
          // 如果此人就是组长,返回自己,否则返回上级的组长(本人与上级是同组的)
24
                                                                      这有一个特殊指针称为this,表示指向自己
           Person* leader= parent==0 ? this : parent->findLeader():
25
           return leader;
26
27 };
28
29
   int main(int argc, const char * argv[]) {
30
       int n,m,k;
       cin>>n>>m>>k;
31
32
       vector<Person*> people;
33
       for (int i=0;i<=n;i++){ // 初始化, 所有人都自成一组
          people.push_back(new Person(i));
34
35
36
37
       int x,y;
38
       for (int i=0;i<m;i++){
39
           cin>>x>>y;
40
           Person* leaderX=people(x)->findLeader();
          Person* leaderY=people[y]->findLeader();
41
42
           // 如果原先不是一组,则合并
43
           if (leaderX->id != leaderY->id){
              leaderX->parent=leaderY;
44
45
46
47
48
       vector<int> result;
                                                        代码参见peoplerelation.cpp
49
       for (int i=0;i<k;i++){
50
           cin>>x>>y; // 判断x,y是否同组
51
           Person* leaderX=people[x]->findLeader();
52
           Person* leaderY=people[y]->findLeader();
53
           result.push_back(leaderX->id==leaderY->id); // 记录结果
54
55
       for (int i=0;i<k;i++){ // 输出
           cout<<result[i]<<endl;
56
57
58
       return 0;
```

人物关系问题:路径压缩

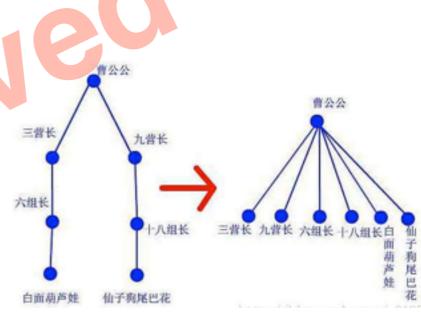


并查集



→ 并查集的平均复杂度是O(ark(n)), ark(n)是Arckmann函数的反函数(参加扩展阅读)

你不需要知道怎么证明(其实<mark>我也不知道)</mark> 只需要知道O(ark(n))是一种比O(logn)还要低的复杂度, 在人类可想象的范围内ark(n)不会超过4



作业

1.哲学问题

你怎么理解这句话: **世界万物都是相互联系的**

2.说出以下每句语句的含义

```
// 样例: 声明一个变量i, 类型是指向整数的指针
int* i:
double* d:
                     NOTE:
Point* p;
                     1.如果C++实在有困难,可以用Python写;
*i=3;
                     2.Python也是在有困难,可以写伪代码,但要写的详细
p->x=4;
(Point是上节课定义的点类型)
                     3.上交代码都要求带正确缩进(不论C++、Python、伪代码)
```

3. 1-3报数 (countoff3.cpp)

与例题一样,只是改为1至3报数,报到3的出列。使用链表



4. (选做) 还是1-2报数,要求复杂度O(logn),你试试? (countoff2better.cpp) (正确写出的有红包)



5. (选做)说出以下每句语句的含义 (晕了吧? +_+)

```
int *p,*q,**r;
int* a[10];
vector<int*> v;
vector<int>* v2;
int i=*p**q;
p+=i;
q = &(i + *p);
r=&p;
```

(答对6题有红包)

扩展阅读:复合类型的存储结构

Program ended with exit code: 0

```
class Point { // 平面上的点
   public:
15
      int x=0, y=0;
                                         → 简单的类型(如int, float)都存放在一个内存地址,复杂类型呢?
      Point(int x0, int y0){ //构造函数(初始化)
16
          x=x0; y=y0;
                                         → 数组是在内存中连续存储的,数组变量其实就是指向首地址的指针
17
18
                                           自定义类型中,各成员变量(也称为属性Field)也是依次连续存储的
19
20
      void print(){ // 打印点的信息(坐标)
          cout<<"("<<x<<","<<y<")"<<endl;
21
22
   };
23
24
   int main(int argc, const char * argv[]) {
25
      int a[10];
26
27
      cout<<setw(10)<<"a="<<setw(20)<<a<<endl:
28
      cout<<setw(10)<<"a+1="<<setw(20)<<a+1<<endl;
                                               // 数组变量+1表示指针后移一个变量位置
29
      cout<<setw(10)<<"&a[0]="<<setw(20)<<&a[0]<<endl;
                                                  // 首元素取地址、与第一行一样
      cout<<setw(10)<<"&a[1]="<<setw(20)<<&a[1]<<endl; // 为什么差4? 因为一个int占4字节
30
      cout<<endl;
31
32
33
      Point p(2,3);
      cout<<setw(10)<<"&p.x="<<setw(20)<<&p.x<<endl;
34
      cout<<setw(10)<<"&p.y="<<setw(20)<<&p.y<<endl;
                                                // 为什么差4? 因为一个int占4字节
35
36
      return 0;
37
              0x7fff5fbff770
      a=
    a+1=
              0x7fff5fbff774
   &a[0]=
              0x7fff5fbff770
   &a[1]=
              0x7fff5fbff774
   &p.x=
              0x7fff5fbff2e8
   &p.y=
              0x7fff5fbff2ec
```

扩展阅读: Ackermann函数

Ackermann函数的完整形式是一个二元函数, 定义如下:

$$A(m, n) = \begin{cases} n+1 & \text{si } m = 0 \\ A(m-1, 1) & \text{si } m > 0 \text{ et } n = 0 \\ A(m-1, A(m, n-1)) & \text{sinon} \end{cases}$$

之前提到的ark(n)是A(n,n)的反函数

m/n	1	2	3	4	5	通项
0	2	3	4	5	6	n+1
1	3	4	5	6	7	n+2
2	5	7	9	11	13	2n+3
3	13	29	61	125	253	2^(n+3)-3
4	65533	19729位数 天文数字	2^(19729位数) 位数都是天文数字		位数的位数的位数 都是天文数字	2^(2^(2^2))-3,共n+3个2
5	大到非人类					语言难以形容