【深基16.例1】淘汰赛

题目描述

有 \$2^n\$ (\$n\le7\$) 个国家参加世界杯决赛圈且进入淘汰赛环节。已经知道各个国家的能力值,且都不相等。能力值高的国家和能力值低的国家踢比赛时高者获胜。1 号国家和 2 号国家踢一场比赛,胜者晋级。3 号国家和 4 号国家也踢一场,胜者晋级……晋级后的国家用相同的方法继续完成赛程,直到决出冠军。给出各个国家的能力值,请问亚军是哪个国家?

输入格式

第一行一个整数 \$n\$, 表示一共 \$2^n\$ 个国家参赛。

第二行 \$2^n\$ 个整数, 第 \$i\$ 个整数表示编号为 \$i\$ 的国家的能力值 (\$1\leq i \leq 2^n\$)。

数据保证不存在平局。

输出格式

仅一个整数,表示亚军国家的编号。

样例 #1

样例输入#1

```
3
4 2 3 1 10 5 9 7
```

样例输出#1

1

解题思路一:

对于每个输入,它都是一个偶数的数组,所以它一定会存在当前下标与下标+1进行比较,每次取最大值,直到最后一定会有剩下两个人的时候,这个时候我们退出比较,选择其中的较小值,并且获得其中的对于国家的编号就可以了

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

class Solution
{
public:
    // 获取亚军的编号
    int GetSecond(vector<int>& nums)
    {
        int n = nums.size();
    }
}
```

```
if (n < 2) return -1; // 至少需要两个国家才能有亚军
        vector<pair<int, int>> array; // pair: {能力值,编号}
        for (int i = 0; i < n; ++i)
           array.push_back({ nums[i], i + 1 });
        }
        while (array.size() > 2)
            array = cmptwo(array);
        }
        // 最后剩下两支队伍,取能力值较低的作为亚军
        int second = (array[0].first > array[1].first) ? array[1].second :
array[0].second;
       return second;
   }
private:
   vector<pair<int, int>> cmptwo(vector<pair<int, int>>& array)
        vector<pair<int, int>> ans;
        for (size_t i = 0; i < array.size(); i += 2)
           if (array[i].first > array[i + 1].first)
           {
               ans.push_back(array[i]);
            }
            else
            {
               ans.push_back(array[i + 1]);
        }
        return ans;
   }
};
int main()
   int n;
   cin >> n;
   int num_teams = pow(2, n);
   vector<int> test(num_teams);
    for (int i = 0; i < num\_teams; ++i)
    {
        cin >> test[i];
   }
   Solution solution:
    int ans = solution.GetSecond(test);
   cout << ans << endl;</pre>
   return 0;
}
```

解题思路二:

二分。由于输入的数据一定是偶数,那么它一定可以均匀地分成两部分,即左半部分和右半部分,最后我们只要比较两个部分的最大值,选取最大值较小的那个作为季军输出即可

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std:
//用结构体来存储国家信息
struct gj {
   int hm;//号码
   int n1=0;//能力值
};
int main() {
   int n:
   gj max_1, max_r;//左半边最强,右半边最强
   gj a;//读入时的临时变量a
   cin >> n;
   //找左半边最强
    for (int i = 0; i < 1 < (n-1); i++) {
        cin >> a.n1;
        if (a.nl > max_l.nl) {
           max_1.nl = a.nl;
           \max_{1.hm} = i + 1;
       }
    }
   //找右半边最强
   for (int i = 1 << (n-1); i < 1 << n; i++) {
       cin >> a.nl;
        if (a.nl > max_r.nl) {
           \max_{r.nl} = a.nl;
           \max_r.hm = i + 1;
       }
   }
   //输出较弱的号码,即亚军。
   if (max_1.nl > max_r.nl)cout << max_r.hm;</pre>
   else cout << max_1.hm;</pre>
   return 0;
}
```

【深基16.例3】二叉树深度

题目描述

有一个 $$n(n \le 10^6)$ 个结点的二叉树。给出每个结点的两个子结点编号(均不超过 \$n\$),建立一棵二叉树(根节点的编号为 \$1\$),如果是叶子结点,则输入 [0,0]。

建好这棵二叉树之后,请求出它的深度。二叉树的深度是指从根节点到叶子结点时,最多经过了几层。

输入格式

第一行一个整数 \$n\$, 表示结点数。

之后 \$n\$ 行,第 \$i\$ 行两个整数 \$l\$、\$r\$,分别表示结点 \$i\$ 的左右子结点编号。若 \$l=0\$ 则表示无左子结点,\$r=0\$ 同理。

输出格式

一个整数,表示最大结点深度。

样例 #1

样例输入#1

```
7
2 7
3 6
4 5
0 0
0 0
0 0
0 0
```

样例输出#1

```
4
```

解题思路一:

虽然题目中的结构是二叉树,但事实上我们并不需要构建一颗二叉树,定义一个tree类,存储左右子树的值,使用一个hashmap存储对应的下标和树即可,即tree[i]=Tree(left,right)。(tree是一个<int,Tree*>的哈希表);那么从根节点开始计算深度实际上就是一个简单的递归问题,自底向上就可以得到我们需要的结果的值

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <unordered_map>
using namespace std;
class TreeNode {
public:
   int left;
   int right;
   TreeNode(int l = 0, int r = 0) : left(l), right(r) {}
};
unordered_map<int, TreeNode> tree;
// 递归计算二叉树深度
int getDepth(int node) {
   if (node == 0) return 0; // 叶子节点
    return 1 + max(getDepth(tree[node].left), getDepth(tree[node].right));
}
int main() {
   int n;
   cin >> n;
```

```
// 构建树
for (int i = 1; i <= n; ++i) {
    int l, r;
    cin >> l >> r;
    tree[i] = TreeNode(l, r);
}

// 从根节点开始计算深度
int depth = getDepth(l);
cout << depth << endl;
return 0;
}
```

解题思路二:

动态规划+DFS:事实上,在这份代码在中,我们依然不构建真正意义上的二叉树,而是使用深度优先的搜索方式。对于vectore我们有,使用e[i].push_back(x|y)来存簇某个节点的子节点,当我们需要使用时,我们用e[x][i]表示访问第x个节点的第i个子节点,len是每个节点的长度。那么对于每个节点的深度有,字节点的深度一定是当前节点的深度+1,递归遍历字节点,我们得到节点的深度一定是当前节点与子节点深度的最大值即dp[x]=max(dp[y],y是x的子树)

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<int> e[100005];
int dep[100005],f[100005];
//深度优先
void dfs(int x){
   int len=e[x].size();
   //初始化
   f[x]=dep[x];
    for(int i=0;i<len;++i){</pre>
       //子节点的深度等于当前节点的深度+1
        dep[e[x][i]]=dep[x]+1;
       //递归遍历子节点
       dfs(e[x][i]);
       //状态转移方程
       f[x]=max(f[x],f[e[x][i]]);
   }
}
int main(){
   int n,x,y;
   cin>>n;
    for(int i=1;i<=n;++i){</pre>
       cin>>x>>y;
       if(x!=0) e[i].push_back(x);
       if(y!=0) e[i].push_back(y);
   }
   dfs(1);
   cout<<f[1]+1;
   return 0;
}
```