中国矿业大学计算机学院 2021 级本科生课程设计报告

 课程名称
 程序设计实验

 报告时间
 2022 年 9 月

 学生姓名
 杨学通

 学
 号

 08213129

 专业
 人工智能

 任课教师
 杨小冬

《程序设计综合实践》课程报告评分表

序号	课程教学目标	考查方式与考查点	占比	得分
1	目标 1: 掌握一门计算机高级语言,并能使用特定的软件开发工具,设计、开发、调试及运行应用程序。	使用程序设计集成开发工具设计开发、调试应用程序,考察计算机工程基础知识	10%	
2	目标 2: 针对具体的应用问题, 进行功能需求分析,确定设计目 标,并能绘制算法流程图。	系统需求、系统流程图、软件 界面设计、关键类图及软件扩 展描述,考察问题分析能力	40%	
3	目标 3: 在进行需求分析的基础上,设计软件运行界面、关键类、编写代码,调试并正确运行满足需求的应用程序。	软件代码编写、调试、运行演示、系统功能扩展,考察计算机工程实践能力	50%	
总分	100%			

评阅人:

年 月 日

目录

2022–9	1
2022-9-1 如此编码	1
1 题目描述	1
2. 问题分析	1
3 代码	1
4 运行调试	
2022-9-2 何以包邮?	
1 题目描述	3
2. 问题分析	3
3 代码	4
4 运行调试	5
2022-9-3 防疫大数据	6
1 题目描述	6
2. 问题分析	6
3 代码	7
4 运行调试	
2022-6	
2022-6-1 归一化处理	
1 题目描述	
2. 问题分析	
3 代码	10
4 运行调试	
2022-6-2 滑雪! 大冒险!	
1 题目描述	
2. 问题分析	
3 代码	
4 运行调试	
2022-6-3 角色授权	
1 题目描述	
2 代码	
3 运行调试	
提交清单	20
总结	20

实验四 CSP 测试

2022-9

2022-9-1 如此编码

1 题目描述

题目背景

某次测验后,顿顿老师在黑板上留下了一串数字 23333 便飘然而去。凝望着这个神秘数字,小 P 同学不禁陷入了沉思……

题目描述

已知某次测验包含 n 道单项选择题,其中第 i 题 $(1 \le i \le n)$ 有 a_i 个选项,正确选项为 b_i ,满足 $a_i \ge 2$ 且 $0 \le b_i < a_i$ 。比如说, $a_i = 4$ 表示第 i 题有 4 个选项,此时正确选项 b_i 的取值一定是 0、1、2、3 其中之一。

顿顿老师设计了如下方式对正确答案进行编码,使得仅用一个整数 m 便可表示 b_1,b_2,\cdots,b_n 。

首先定义一个辅助数组 c_i ,表示数组 a_i 的前缀乘积。当 $1 \le i \le n$ 时,满足:

$$c_i = a_1 \times a_2 \times \cdots \times a_i$$

特别地,定义 $c_0=1$ 。

于是 m 便可按照如下公式算出:

$$m = \sum_{i=1}^{n} c_{i-1} \times b_i$$

= $c_0 \times b_1 + c_1 \times b_2 + \dots + c_{n-1} \times b_n$

易知, $0 \le m < c_n$,最小值和最大值分别当 b_i 全部为 0 和 $b_i = a_i - 1$ 时取得。

试帮助小 P 同学,把测验的正确答案 b_1, b_2, \cdots, b_n 从顿顿老师留下的神秘整数 m 中恢复出来。

2. 问题分析

由题目所给的关于 m 的公式可以发现当 m 对 c_1 取余时,由于后面的代数式中都含有 c_1 项,故可以将高位的代数式去掉,只剩 $c_0 \times b_1$,即 m% $c_1 = c_0 \times b_1$ 。

同理

$$(m-c_0 \times b_1) \%c_2 = c_1 \times b_2$$

 $(m-c_1 \times b_2) \%c_3 = c_2 \times b_3$

由此可以将 b_i 求出

```
#include<iostream>
using namespace std;
int main()
{
```

```
int n, m;
int* a, * b, * c;
int k;
cin \gg n \gg m;
c = new int[n + 1];
c[0] = 1;
b = new int[n + 1];
for (int i = 1; i < n + 1; i ++)
    cin >> c[i];
k = c[1];
for (int i = 1; i < n + 1; i++)
   c[i] = k;
   k = k * c[i + 1];
for (int i = 1; i < n; i++)
   b[i] = (m \% c[i]) / c[i - 1];
   m = b[i] * c[i - 1];
b[n] = m / c[n - 1];
for (int i = 1; i < n + 1; i++)
    cout << b[i] << ' ';
delete[]b;
delete[]c;
return 0;
```

2022-9-2 何以包邮?

1 题目描述

题目描述

新学期伊始,适逢顿顿书城有购书满 x 元包邮的活动,小 P 同学欣然前往准备买些参考书。 一番浏览后,小 P 初步筛选出 n 本书加入购物车中,其中第 i 本($1 \le i \le n$)的价格为 a_i 元。 考虑到预算有限,在最终付款前小 P 决定再从购物车中删去几本书(也可以不删),使得剩余图书的价格总和 m 在满足包邮条件($m \ge x$)的前提下最小。

试帮助小 P 计算,最终选购哪些书可以在凑够 x 元包邮的前提下花费最小?

2. 问题分析

本题最先想到的方法是,将所有可能的情况枚举出来,通过比较,或者排序的方法,将符合条件的最小金额输出。该方法易于理解,对于数据量比较小的情况也非常实用。当数据量增大时,任意书本的组合情况将十分复杂,十分浪费内存空间,计算时间也比较长。

我们换一种思路:

对于每本书,都有选和不选两种方案,可以对应一棵完全二叉树;

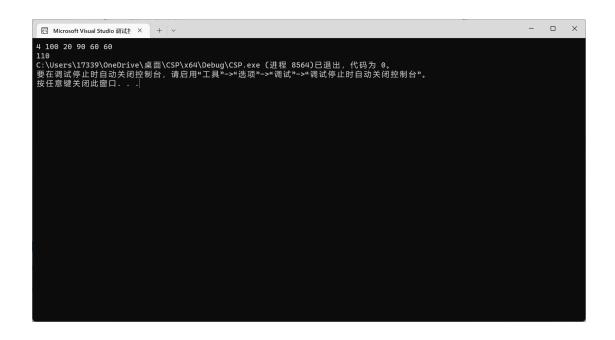
遍历所有书的两种方案,找到最小值,采用 dfs 算法;

对二叉树进行剪枝;

剪枝思路: 当前节点 sum 加上剩余节点的所有值之和已经小于 x 了,进行剪枝;

求剩余节点的所有值,可以采用前缀和的思想。

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
using namespace std;
const int N = 50;
int n, x;
int price[N];
int ans = 1e9;
void dfs(int k, int sum)
    if (sum \ge x)
        ans = min(sum, ans);//更新最小值
    if(k>n)
        return;
    dfs(k+1, sum+price[k]);//选择这本书
    dfs(k+1, sum);//不选择这本书
int main()
    cin >> n >> x;
    for (int i=1; i \le n; i++)
        cin>>price[i];
    dfs(1,0);//从第一本书开始
    cout<<ans<<end1;</pre>
```



2022-9-3 防疫大数据

1 题目描述

题目描述

为了简化和便于处理问题,我们用连续的整数来表示日期,例如 -1、0、1、2 就是连续的 4 个日期。每日收到的漫游数据分 为若干条,每条表示某一个用户在某日到访过某地区,记为: $\langle d, u, r \rangle$,其中,u 表示用户,r 表示地区,它们都是一个正整数;d 表示日期,是一个整数。每日收到的漫游数据中,可能会有这样的数据,需要在处理的过程中考虑:

- 延迟数据: 即在某日收到的漫游数据中,日期小于当日的日期。例如,在 2 日收到的某条漫游数据,内容是某用户在 1 日到访过某地区;
- 重复数据: 即在某日收到的漫游数据中,可能存在两条完全相同的数据;
- 多地访问数据: 即在某日收到的漫游数据中,存在两条数据,其日期和用户相同,但地区不同。

每日收到的疫情风险地区的信息,是一个列表,列表中的每个元素表示某个地区在某日被列为疫情风险地区。收到该消息的当日起7日内,该地区处于风险状态。即对于地区r,我们称r在d日处于风险状态,当且仅当存在一个日期 $d_0 \in (d-7,d]$,在 d_0 日收到地区 r 的风险信息。例如,在 1 日收到地区 1 的风险信息,表示自 1 日(包含)至 8 日(不包含)地区 1 处于风险状态。如果分别在 1 日和 6 日收到地区 1 的风险信息,那么意味着地区 1 自 1 日 (包含)至 13 日 (不包 含)持续处于风险状态。

每日生成的存在风险的手机用户的名单,是一个列表,列表中的每个元素表示某个用户被认为存在疫情风险。我们认为,同时 满足下列条件的用户,会被列入当日生成的风险名单:

- 该用户在近 7 日内曾经出现在接收到的漫游数据中,并且近 7 日内有到访某个地区的记录; 该用户在近 7 日内到访的地区在到访的那一日处于风险状态;
- 上述存在风险的地区自到访日至生成名单当日持续处于风险状态。

形式化地, 在 d 日生成的风险名单中, 用户 u 被列入风险名单, 当且仅当:

存在一个日期 $d_0 \in (d-7,d]$,存在一条 d_0 日收到的漫游数据 $\langle d_1,u,r \rangle$,使得

- $d_1 \in (d-7, d]$, 并且
- 对于任意的 $D \in [d_1, d]$, 地区 r 在 D 日处于风险状态。

例如,在第 0 日收到下列漫游数据:

 $\langle 0,1,1\rangle$; $\langle -1,1,1\rangle$; $\langle -1,2,1\rangle$; $\langle 0,2,2\rangle$

又在第 0 日收到了 1 号地区为风险地区的消息,那么此后第 0 日(包含)至第 7 日(不包含),1 号地区都处于风险状

在第 0 日生成的风险名单中,用户 1 被列入风险名单,因为用户 1 在第 0 日到访了 1 号地区。用户 2 不被列入风险名单,因为用户 2 在第 0 日到访了 2 号地区,但是在第 0 日 2 号地区不是风险地区,虽然用户 2 在第 -1 日到访了 1 号地区,但是在第 -1 日 1 号地区不是风险地区。

假设在第 1 日,又收到下列漫游数据:

 $\langle 0,3,1\rangle$; $\langle 1,2,2\rangle$; $\langle 1,3,2\rangle$

同时没有收到新的风险地区的消息,那么在第 1 日生成的风险名单中,用户 1 和 3 被列入风险名单,因为刚收到的信息显示用户 3 在第 0 日到访了 1 号地区,而用户 1 在第 0 日到访了 1 号地区,且在第 1 日 1 号地区仍处于风险状态,虽然 1 日没有收到用户 1 的漫游数据,但是仍然将用户 1 列入风险名单。

假设后续没有收到更多漫游数据和风险地区信息,直到第七日,收到下列漫游数据:

同时没有收到新的风险地区的消息,此时,没有用户被列入风险名单。例如对于用户 4,虽然在第 5 日到访了 1 号地区,但 是生成风险名单的当日,1号地区已经不是风险地区。

假设在第 8 日,没有收到更多的漫游数据,但是收到了 1 号地区为风险地区的消息,那么在第 8 日生成的风险名单中,也 没有用户被列入风险名单。因为在第7日,地区1不处于风险状态,用户4在第5日到访了1号地区,虽然第5日和本 日(第8日)地区1处于风险状态,但是,由于不满足持续处于风险状态的条件,用户4不被列入风险名单。

2. 问题分析

某一日收到的漫游数据中,有 i 个地区划为风险地区,我们记每个地区的编 号为 pi, 由于可能存在重复的数据, 我们用一个整型容器组 set<int> fengxianri[]记录当日被划分为风险地区的编号,我们用 fengxianri 的下标作为日期的编号,一旦某地在第 k 天被划为风险地区,则 fengxianri[k]到 fengxianri[k+7]中都会记录这个地区;

定义结构体数组 member,包含三个整型数据成员的 d,u,r 记录某人在某天到了某地;

申请容器 vector(member) v[50],记录所有漫游数据;

分类,将某天进入风险地区的人员编号压入容器rel[i]中(i表示对应的日期编号);

```
#include iostream>
#include<vector>
#include<set>
#include <algorithm>
using namespace std;
set<int> fengxianri[20], rel[20];
struct member
    int d, u, r;
}a;
vector member v[50];
int n, pi;
int ri[20], mi[20];
int main()
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cin >> ri[i] >> mi[i];
        for (int j = 1; j \le ri[i]; j++)
            cin >> pi;
            for (int k = i; k < i + 7; k++)
                fengxianri[k].insert(pi);
        for (int j = 0; j < mi[i]; j++)
            cin >> a.d >> a.u >> a.r;
            if (a.d < 0)
            {
                continue;
```

```
v[i].push_back(a);
    for (int j = max(0, i - 6); j \le i; j++)
        for (int k = 0; k < v[j].size(); k++)
            int d = v[j][k].d;
            int r = v[j][k].r;
            int u = v[j][k].u;
            if (d < i - 6) {
                continue;
            bool flag = 1;
            for (int day = d; day \langle = i; day ++ \rangle
                flag &= fengxianri[day].count(r);
            if (flag) {
                rel[i].insert(u);
        }
for (int i = 0; i < n; i++)
    cout << i << ' ';
    for (set<int>::iterator it = rel[i].begin(); it != rel[i].end(); it++)
        cout << *it << " ";
    cout << end1;</pre>
return 0;
```

2022-6

2022-6-1 归一化处理

1 题目描述

问题描述

这里假定需要处理的数据为 n 个整数 a_1, a_2, \cdots, a_n 。

这组数据的平均值:

$$ar{a}=rac{a_1+a_2+\cdots+a_n}{n}$$

方差:

$$D(a) = rac{1}{n} \, \sum_{i=1}^n \left(a_i - ar{a}
ight)^2$$

使用如下函数处理所有数据,得到的 n 个浮点数 $f(a_1), f(a_2), \cdots, f(a_n)$ 即满足平均值为 0 且方差为 1:

$$f(\mathit{ai}) = rac{\mathit{ai} - ar{\mathit{a}}}{\sqrt{\mathit{D}(\mathit{a})}}$$

2. 问题分析

根据公式编写代码即可。

```
#include < iostream >
#include<iomanip>
#include<cmath>
using namespace std;
int main() {
    int n;
    double sum = 0;
    double average;
    double fangcha = 0;
    cin \gg n;
    int* a = new int[n];
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cin \gg a[i];
        sum += a[i];
     average= sum / n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        fangcha += (a[i] - average) * (a[i] - average);
    fangcha = sqrt(fangcha / n);
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << setprecision(17);</pre>
        cout << (a[i] - average) / fangcha << endl;</pre>
    delete[]a;
    return 0;
```

```
7,
-4 293 0 -22 12 654 1000
-0.74855103790736133
0.045042846748122638
-0.73786290478068806
 -0.79664763697739061
-0.70579850540066857
1.0096468614303775
1.9341703768876082
C:\Users\17339\OneDrive\桌面\CsP\x64\Debug\CSP.exe(进程 14304)已退出,代码为 0。
要在调试停止时自动关闭控制台,请启用"工具"->"选项"->"调试"->"调试停止时自动关闭控制台"。
按任意键关闭此窗口....
```

2022-6-2 滑雪! 大冒险!

1 题目描述

问题描述

西西艾弗岛上种有 n 棵树,这些树的具体位置记录在一张绿化图上。简单地说,西西艾弗岛绿化图可以视作一个大小为 $(L+1) \times (L+1)$ 的 01 矩阵 A,地图左下角(坐标 (0,0))和右上角(坐标 (L,L))为对应 A[0][0] 和 A[L][L]。 其中 A[i][j] = 1 表示坐标 (i,j) 处种有一棵树,A[i][j] = 0 则表示坐标 (i,j) 处没有树。 换言之,矩阵 A 中有且仅有的 n 个 1 展示了西西艾弗岛上 n 棵树的具体位置。

传说,大冒险家顿顿的宝藏就埋藏在某棵树下。 并且,顿顿还从西西艾弗岛的绿化图上剪下了一小块,制作成藏宝图指示其位置。

具体来说,藏宝图可以看作一个大小为 (S+1) imes(S+1) 的 01 矩阵 B (S 远小于 L),对应着 A 中的某一部分。 理论上,绿化图 A 中存在着一处坐标 (x,y) $(0 \le x,y \le L-S)$ 与藏宝图 B 左下角 (0,0) 相对应,即满足:对 B 上任意一处坐标 (i,j) $(0 \le i,j \le S)$,都有 A[x+i][y+j] = B[i][j]。 当上述条件满足时,我们就认为藏宝图 B 对应着绿化图 A 中左下角为 (x,y)、右上角为 (x+S,y+S) 的区域。

实际上,考虑到藏宝图仅描绘了很小的一个范围,满足上述条件的坐标 (x,y) 很可能存在多个。 请结合西西艾弗岛绿化图中 n 棵树的位置,以及小 P 手中的藏宝图,判断绿化图中有多少处坐标满足条件。

特别地,藏宝图左下角位置一定是一棵树,即 A[x][y] = B[0][0] = 1,表示了宝藏埋藏的位置。

2. 问题分析

以绿化图的坐标为遍历的起始位置,例如,假设藏宝图为一个 3×3 的矩阵, 以绿化图的(a,b)坐标为藏宝图的左上坐标(0.0):

遍历一个藏宝图大小的矩阵,并记录绿化图和藏宝图对应坐标值相同的次数; 如果对应次数等于9,则该点符合条件;

遍历下一个坐标,直至用藏宝图图覆盖了整个绿化图。

```
#include < iostream >
using namespace std;
int green[1005][2];
int treasure[51][51];
int main()
    int num = 0;
    int ant = 0;
    int n, 1, s;
    cin >> n >> 1 >> s;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cin>>green[i][0]>>green[i][1];
    for (int i = 0; i < s + 1; i++)
        for (int j = 0; j < s + 1; j++)
            cin>>treasure[s - i][j];
            if (treasure[s - i][j] == 1)
                num++;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (green[i][0] \le 1 - s \&\& green[i][1] \le 1 - s)
            int x = green[i][0];
            int y = green[i][1];
            int temp = 0;
            for (int j = 0; j < n; j++)
                if (green[j][0] >= x \&\& green[j][0] - s \le x \&\& green[j][1] >=
temp++;
                }
            if (temp != num)
                continue;
```

```
bool flag = true;
        for (int j = 0; j < s + 1; j++)
            for (int k = 0; k < s + 1; k++)
                if (treasure[j][k] == 1)
                    bool in = false;
                    for (int m = 0; m < n; m++)
                        if [0] == j + x \&\& green[m][1] == k + y
                            in = true;
                            break;
                    if (in = false)
                        flag = false;
                        break;
                    }
                }
            if (flag = false)
                break;
        if (flag == true)
            ant++;
cout<<ant;</pre>
return 0;
```

2022-6-3 角色授权

1 题目描述

问题描述

用户表示授权模型中的一个已识别的主体,该识别过程由此前的鉴别过程完成。一个用户具有下列要素:

- 名称:是一个字符串,用于唯一标识一个用户;用户组:是一个数组,包含若干个字符串,表示该用户所属的用户组。
- 一个待授权的行为,包括下列要素:
 - 主体: 是一个用户,包括试图进行该行为的用户的名称和该用户所属的用户组;

 - 操作:是一个字符串,一般是一个动词,例如 Read、Open、Close等;
 资源:表示该行为的操作对象,由资源种类和资源名称描述。资源种类例如 Door、File等;在一个特定的资源种类 中,资源名称唯一确定了一个资源。

需要注意的是,一个待授权的行为的主体信息,即用户名称和所属用户组,是由前一步骤的鉴别过程完成的。因此,每次授权 过程中,

每个待授权的行为都会包含主体用户和其关联的用户组的信息。由于鉴权过程中的其它因素,同一个名称的用户在先后两次待 授权的行为中所属的用户组可能有区别,

不能存储或记忆此前每个待授权的行为中,用户与用户组的关联情况,而是要按照每次待授权的行为中给出的信息独立判断。

角色是这种授权模型的基本单位,它指明了一个用户可以执行的操作,角色的清单中描述了角色所允许的操作。一个角色包含 下列要素:

- 名称,是一个字符串,用于唯一标识一个角色;
- 操作清单,是一个数组,包含一个或多个操作,表示该角色允许执行的操作集合;
 资源种类清单,是一个数组,包含一个或多个资源种类,表示该角色允许操作的资源的种类集合;
 资源名称清单,是一个数组,包含若干个资源名称,表示该角色允许操作的资源的名称集合。

判断一个角色能否对某个资源执行某个操作的过程是:

- 1. 检查该角色的操作清单,如果该角色的操作清单中不包含该操作,且该角色的操作清单中也不包含字符串*,那么不能 执行该操作,
- 2. 检查该角色的资源种类清单,如果该角色的资源种类清单中不包含该资源的种类,且该角色的资源种类清单中也不包含 字符串 *, 那么不能执行该操作;
- 3. 检查该角色的资源名称清单,如果该角色的资源名称清单中不包含该资源的名称,且该角色的资源名称清单不是空数 组,那么不能执行该操作;
- 4. 允许执行该操作。

例如,假设有某个角色 Doorman,其允许执行的操作有 Open 和 Close, 其允许操作的资源类型有 Door, 其允许操作的资源 名称有 FrontDoor 和 BackDoor。

如果某用户与这个角色关联,那么该用户可以对名为 FrontDoor 的 Door 执行 Open 操作,但是不能对 BackDoor 的 Door 执行 Delete 操作。

同时,一个角色能允许进行的操作可以用通配符来表示。例如,另有一个角色 Admin,其允许执行的操作有 *,允许操作的资 源类型是 *, 其允许操作的资源名称列表为空

那么与该角色关联的所有用户可以执行任何操作。值得注意的是,一个角色的操作清单,只能用允许列表的方式列举该角色允 许进行的操作, 而不能禁止角色进行某个操作。

角色关联指明了一个用户和一个或多个角色之间的关系。一个角色关联包含下列要素:

- 角色名称,是一个字符串,用于指明一个角色;
- 授权对象清单,是一个数组,包含一个或多个用户名称或者用户组名称,表示该角色关联的用户和用户组的集合。

判断一个用户能否执行某个操作的过程是:

- 1. 检查所有的角色关联的授权对象清单,如果清单中包含该用户的名称,或者该清单中包含该用户所属的某一个用户组的 名称,那么选取该角色关联所关联的角色;
- 2. 对于所有被选取的角色,判断这些角色是否能对该资源执行该操作,如果所有角色都不能执行该操作,那么不能执行该 操作,
- 3. 允许执行该操作。

一个角色关联可以将一个角色与多个用户或用户组关联起来。例如,如果有一个角色关联,其关联的角色名称为 Doorman, 其关联的用户和用户组清单为

用户 fool、用户 foo2、用户组 bar。那么这些用户会与 Doorman 角色关联:

- 名为 fool 的用户,属于用户组 bar;
- 名为 foo2 的用户,属于用户组 barz;
 名为 foo3 的用户,属于用户组 bar 和 barz。

但是,属于用户组 barz 的名为 foo4 的用户不能与 Doorman 的角色关联。

从上述判断规则可以知道,一个用户可能与多个角色相关联,在这种情况下,该用户允许进行的操作是这些角色被允许进行的 操作集合的并集。

```
#include (iostream)
#include < map >
#include<set>
#include<vector>
#include<queue>
using namespace std;
struct group
{
public:
    set<string> group role;
};
struct role
{
public:
    set<string> options;
    set<string> resource;
    set < string > r_name;
};
map<string, role> map_role;
map<string, group> map_group;
struct user
public:
    set<string> user_group;
    set<string> user role;
    bool check_empower(string o, string r, string n) {
        set<string>::iterator it = user_role.begin();
        for (; it != user_role.end(); it++) {
            if (map role[*it].options.count("*") |
map_role[*it].options.count(0))
                if (map role[*it].resource.count("*") ||
map_role[*it].resource.count(r))
                    if (map_role[*it].r_name.count(n) ||
map_role[*it].r_name.empty())
                        return true;
        set<string>::iterator it2 = user group.begin();
        for (; it2 != user_group.end(); it2++) {
            it = map group[*it2].group role.begin();
```

```
for (; it != map_group[*it2].group_role.end(); it++) {
                if (map role[*it].options.count("*") ||
map role[*it].options.count(0))
                    if (map_role[*it].resource.count("*") ||
map_role[*it].resource.count(r))
                         if (map_role[*it].r_name.count(n) | |
map role[*it].r name.empty())
                             return true;
        return false;
};
map<string, user> map user;
int main() {
    ios::sync with stdio(false), cin.tie(0), cout.tie(0);//80-100
    int n, m, q;
    int rel[5];
    cin >> n >> m >> q;
    while (n--)
        string rolename;
        int nv, no, nn;
        cin >> rolename;
        role temprole;
        string str;
        cin \gg nv;
        for (int i = 0; i < nv; i++) {
            cin >> str;
            temprole. options. insert (str);
        cin >> no;
        for (int i = 0; i < no; i++) {
            cin \gg str;
            temprole. resource. insert (str);
        cin >> nn;
        for (int i = 0; i < nn; i++) {
            cin \gg str;
            temprole.r_name.insert(str);
        map role.insert(pair<string, role>(rolename, temprole));
```

```
}
    while (m--) {
        string role;
        string str;
        string ugname;
        int ns;
        cin >> role >> ns;
        for (int i = 0; i < 2 * ns; i += 2) {
            cin >> str;
            cin >> ugname;
            if (str = "u") {
                if (map_user.find(ugname) != map_user.end()) {
                    map user[ugname].user role.insert(role);
                else {
                    user tempuser;
                    tempuser.user role.insert(role);
                    map user.insert(pair<string, user>(ugname, tempuser));
                }
            }
            else {
                if (map group.find(ugname) != map group.end()) {
                    map_group[ugname].group_role.insert(role);
                }
                else {
                    group tempgroup;
                    tempgroup.group role.insert(role);
                    map_group.insert(pair<string, group>(ugname,
tempgroup));
                }
    int i = 0;
    while (q--) {
        string uname;
        int ng;
        string o, r, n;
        cin >> uname;
        cin \gg ng;
        if (map_user.find(uname) == map_user.end()) {
            user u;
            map user.insert(pair<string, user>(uname, u));
```

```
map_user[uname].user_group.clear();//30-80

while (ng--)
{
    string group;
    cin >> group;
    map_user[uname].user_group.insert(group);
}
cin >> o >> r >> n;
if (map_user[uname].check_empower(o, r, n))
{
    rel[i]=1; i++;
}
else {
    rel[i] = 0; i++;
}

for (int x=0; x<i; x++)
{
    cout << rel[x] << endl;
}
</pre>
```

```
□ Microsoft Visual Studio 剛能 × + ▼ □ ×

1 2 3

op 1 open 1 door 0

op 1 g sre

op 1 u xiaop

xiaoc 2 sre ops open door room302

xiaop 1 ops open door room301

xiaoc 2 sre ops remove door room302

1

1

0

C:\Users\17339\OneDrive\桌面\CSP\x64\Debug\CSP.exe (进程 29248)已退出,代码为 6,
要在调试停止时自动关闭控制台,请启用"工具"→"选项"→"调试"→"调试停止时自动关闭控制台"。
按任意键关闭此窗口...
```

提交清单

										返回试题列志
提交清单										
提交编号	用户名	姓名	试题名称	提交时间	代码长度	编程语言	评测结果	得分	时间使用	空间使用
3315986	杨学通	杨学通	角色授权	11-16 00:16	3.734KB	C++	正确	100	3.828s	242.4MB
3315985	杨学通	杨学通	寻宝! 大冒险!	11-16 00:16	3.734KB	C++	错误	0	562ms	3.097MB
3315965	杨学通	杨学通	寻宝! 大冒险!	11-16 00:02	1. 991KB	C++	正确	100	15ms	2.906MB
3315962	杨学通	杨学通	寻宝! 大冒险!	11-16 00:01	45B	C++	编译出错	0	编译出错	编译出错
3315955	杨学通	杨学通	归一化处理	11-15 23:45	525B	C++	正确	100	31ms	3.042MB
3315935	杨学通	杨学通	防疫大数据	11-15 23:26	1. 107KB	C++	正确	100	765ms	45.89MB
3315933	杨学通	杨学通	防疫大数据	11-15 23:25	1. 102KB	C++	运行错误	60	171ms	11.89MB
3315930	杨学通	杨学通	防疫大数据	11-15 23:24	1. 097KB	C++	运行错误	40	15ms	3.609MB
3315781	杨学通	杨学通	何以包邮?	11-15 21:44	836B	C++	正确	100	15ms	7.703MB
3312667	杨学通	杨学通	如此编码	11-13 20:05	422B	C++	正确	100	15ms	2.898MB
3312650	杨学通	杨学通	如此编码	11-13 19:53	397B	C++	正确	100	31ms	2.898MB
3312585	杨学通	杨学通	如此编码	11-13 18:46	540B	C++	错误	80	0ms	2.902MB

总结

通过本次 CSP 模拟考试,我收获很大。利用循环的各种各样的嵌套,数据结构中学到的各种各样的算法,我解决了模拟考试中的许多问题。一个程序包含两个大的部分,一是数据,二是算法。数据包括数据的获取,数据的储存等等,算法即是对已有的数据的加工。通过本次学习,我切实感受到只有语言基础是不够的,需要积累各种各样的算法,来实现程序的各种各样的功能。比如,在2022-9-1 题目中的编码问题,看似复杂,实际上是对取余运算的一种拓展。当我们想到通过不断的取余,去掉高阶位的数据,通过循环,逐个计算编码时,问题也就不在复杂。算法的背后,是对问题的深刻思考和不断尝试。只有当我们对问题考虑的足够全面,才能使我们的程序更加可靠,更加有效。