# 7-data-types 题解

# CPL 助教团队

# 2022年12月7日

# 目录

1	超级鸡尾酒 (wine.c)	2
2	画长方体 (cuboid.c)	3
3	倒水游戏 (pour.c)	7
4	内存分配器 (buddy.c)	10
5	括号序列 (brackets.c)	12
6	立方体翻转(rotate.c)	14
7	写在最后	16

教学周历中本周课程的知识点为"基本数据类型",对应教材章节为 7.1 - 7.6。本周作业为期中复习题。

本周作业为期中复习题,难度较大。大家可以配合视频讲解食用本题解。

### 1 超级鸡尾酒 (wine.c)

本题知识点:整数输入、结构体数组的初始化与访问、排序、整数运算、循环、条件分支。

因为液体的容积可以切割成任意等份,所以一个很自然的想法就是我们不断地往这个容积为 L 的酒杯里面倒入当前价值最高的液体,直到倒入了所有的酒或者是将这个杯子倒满。

为了实现这个想法,我们需要两步:

- 将所有的酒按照价值大小排序,排序的过程中需要保证酒的总容积跟排序前对应。
- 不断尝试向这个杯子里面倒入**当前价值最大**的酒,直到所有酒都倒完或者是总容积到达 L 。

第一个过程可以采用多种方法完成,其中包括老师上课讲过的归并排序、插入排序等方法;而第二步可以采用递归或是非递归的方法完成,因为第二步有两种结束条件,所以大家实现的时候需要注意边界情况。

```
/* wine.c */
2 | #include <stdio.h>
3 \mid long long n, L, i, j, k, ans = 0, v[20000], w[20000], idx[20000];
4 | int main()
5
       scanf("%d %d", &n, &L);
6
       for (i = 1; i <= n; i++)
            idx[i] = i;
8
       for (i = 1; i <= n; i++)
9
            scanf("%d", &v[i]);
10
       for (i = 1; i <= n; i++)
11
            scanf("%d", &w[i]);
12
       for (i = 1; i <= n; i++)
13
            for (j = i + 1; j <= n; j++)
14
                if (v[idx[i]] < v[idx[j]])</pre>
15
16
                    int t = idx[i];
17
                    idx[i] = idx[j];
18
                    idx[j] = t;
19
```

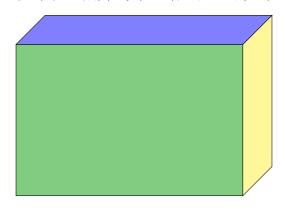
```
}
20
        i = 1;
21
        while (L > 0)
22
23
            if (L >= w[idx[i]])
24
25
            {
                 L = w[idx[i]];
26
                 ans += w[idx[i]] * v[idx[i]];
27
            }
28
            else
29
30
                 ans += L * v[idx[i]];
31
                 L = 0;
32
            }
33
            i++;
34
35
        printf("%d\n", ans);
36
        return 0;
37
38
```

题面中一个疏忽的地方是没有说明输入数据的数据范围,但是这题中 int 可以通过,所以无伤大雅。

### 2 画长方体 (cuboid.c)

本题知识点:整数输入、循环、条件分支、字符(串)输出。

原来是 4-loops 被删减的题目之一。<del>还好删掉了,要不然真的太难了。</del>虽然大家感觉到有点难写,但是其实并没有太多技术含量,大家花一点力气写一写应该也可以写出来。



一种可能比较简单的方法是使用一个二维的 char 数组表示地图,然后将长方体分成三个面,分别使用两层的循环去"填"这个二维数组。

```
/* cuboid.c */
   #include <stdio.h>
2
  #include <assert.h>
3
   #include <string.h>
4
5
   #define N 105
6
7
   char s[N][N];
8
9
   int main() {
10
       int T;
11
       scanf("%d", &T);
12
       for (int n, m, a, b, c; T--; ) {
13
           scanf("%d%d%d", &a, &b, &c);
14
           n = 2 * c + 1 + 2 * b;
15
           m = 2 * a + 1 + 2 * b;
16
           for (int i = 1; i <= n; i++)
17
                for (int j = 1; j <= m; j++)
18
                    s[i][j] = ' ';
19
           for (int i = 2 * b + 1; i \le n; i += 2) {
20
                for (int j = 1; j <= 2 * a + 1; j += 2) {
21
                    s[i][j] = '+';
22
                    if (j + 1 \le 2 * a + 1) s[i][j + 1] = '-';
23
                    if (i <= n) s[i + 1][j] = '|';
24
                }
25
26
           for (int i = 1; i <= 2 * b; i += 2) {
27
                for (int j = 2 * b - i + 1 + 1;
28
                    j \le 2 * b - i + 2 * a + 1 + 1; j += 2) {
29
                    s[i][j] = '+';
30
                    if (j + 1 <= 2 * b - i + 2 * a + 1 + 1)
31
                        s[i][j + 1] = '-';
32
                    s[i + 1][j - 1] = '/';
33
                }
34
35
           for (int j = 2 * a + 1; j <= m; j += 2) {
36
                for (int i = m + 1 - j;
37
                    i <= m + 1 - j + 2 * c; i += 2) {
38
                    s[i][j] = '+';
39
```

```
if (i + 1 \le m + 1 - j + 2 * c) s[i + 1][j] = '|';
40
                     if (j + 1 \le m) s[i - 1][j + 1] = '/';
41
                }
42
            }
43
44
            for (int i = 1; i <= n; i++) {
45
                for (int j = 1; j <= m; j++) {
46
                     putchar(s[i][j]);
47
48
                puts("");
49
            }
50
       }
51
       return 0;
52
53
```

你当然也可以把3个并列的for循环合并到一起去。

```
/* cuboid.c */
   #include <stdio.h>
2
   char out[200][200];
3
4
   int main() {
       int T;
6
       scanf("%d", &T);
7
       while (T--) {
8
           for (int i = 0; i < 200; i++)
9
               for (int j = 0; j < 200; j++)
10
                    out[i][j] = ' ';
11
           int a, b, c;
12
           scanf("%d%d%d", &a, &b, &c);
13
           for (int i = 0; i \le 2 * (b + c); i += 2) {
14
                for (int j = 0; j < 2 * a; j += 2) {
15
                    out[i][j + (2 * b > i ? 2 * b - i : 0)] = '+';
16
                    out[i][j + 1 + (2 * b > i ? 2 * b - i : 0)] = '-';
17
                    out[i + 1][j + (2 * b > i ? 2 * b - i - 1 : 0)]
18
                        = "/"[2 * b > i];
19
20
               for (int j = 2 * (a + b + c) - i;
21
                    j >= (2 * b > i ? 2 * (a + b) - i : 2 * a);
22
                        j -= 2) {
23
```

```
out[i][j] = '+';
24
                    out[i + 1][j] = " | "[i + j != 2 * (a + b + c)];
25
                    out[i + 1][j - 1] = "/"[j > 2 * a];
26
                }
27
           }
28
           for (int i = 0; i <= 2 * (b + c); i++, putchar('\n'))
29
                for (int j = 0; j \le 2 * (a + b); j++)
30
                    putchar(out[i][j]);
31
       }
32
       return 0;
33
34
```

如果你的技术特别高超,那么你也当然可以不使用数组直接输出。

```
/* cuboid.c */
   #include <stdio.h>
2
3
   int main() {
4
     int T, a, b, c;
5
     scanf("%d", &T);
6
     while (T--) {
7
       scanf("%d%d%d", &a, &b, &c);
8
       for (int i = 0; i < 2 * (b + c) + 1; i++) {
9
         for (int j = 0; j < 2 * (a + b) + 1; j++) {
10
           if (i + j < 2 * b || i + j > 2 * (a + b + c))
11
               putchar(' ');
12
           else if (i < 2 * b \& i + j <= 2 * (a + b)) {
13
             if ((i & 1) && !(j & 1)) putchar(' ');
14
             else if ((i & 1) && (j & 1)) putchar('/');
15
             else if (!(i & 1) && !(j & 1)) putchar('+');
16
             else if (!(i & 1) && (j & 1)) putchar('-');
17
           }
18
           else if (i >= 2 * b \& j <= 2 * a) {
19
             if ((i & 1) && (j & 1)) putchar(' ');
20
             else if ((i & 1) && !(j & 1)) putchar('|');
21
             else if (!(i & 1) && !(j & 1)) putchar('+');
22
             else if (!(i & 1) && (j & 1)) putchar('-');
23
           }
24
           else {
25
             if (!(i & 1) && (j & 1)) putchar(' ');
26
```

```
else if ((i & 1) && !(j & 1)) putchar('|');
27
              else if (!(i & 1) && !(j & 1)) putchar('+');
28
              else if ((i & 1) && (j & 1)) putchar('/');
29
30
31
         putchar('\n');
32
       }
33
34
     return 0;
35
36
```

CQ 同学还写出了所有助教都没想到的方法,那就是将  $a \times b \times c$  的长方体分解为若干个  $1 \times 1 \times 1$  的单位立方体,在合适的位置填充画布。因为前面的立方体恰好遮挡住后面的立方体,所以这种方法写起来也比较简单。代码略。

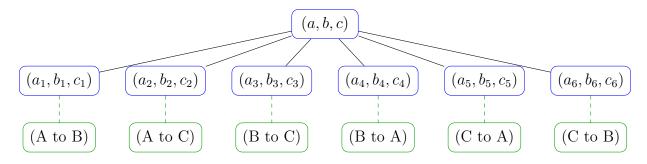
#### 3 倒水游戏 (pour.c)

本题知识点:整数输入、递归、循环、指针/数组的操作。

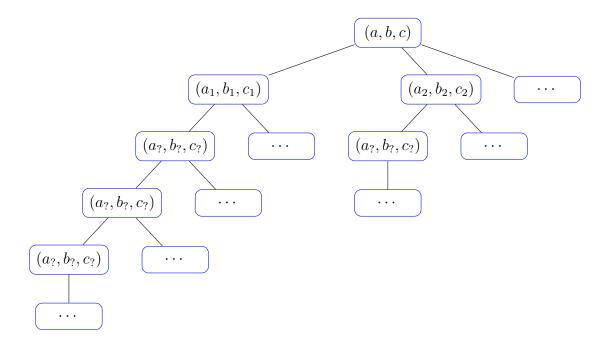
```
(2021年)
(前一周出题前, 蚂老师办公室)
蚂老师: 这周题目可以简单一点。
(题目基本上出好了)
蚂老师: 不行, 好像有点太简单了, 要搞一个题目难难他们。
(此题诞生)
```

这个题面看上去就非常递归,为什么?大家可以回忆了一下上周的那个数字分解,我们采用的是一种"尝试"的思想,再仔细想想,我们其实在做一件"枚举全部可能"的工作。当你遇到一道题的时候,如果你对"如何用数学知识解决这道题"没什么想法,而这道题的数据范围又特别小,那么**枚举全部可能**就成为了一种行之有效的手段,这一类的递归本质上都是一种非常有效的枚举手段。

依然是采用尝试一步的方法进行枚举。考虑第一步怎么倒水,一共有6种可能,分别为:



容易发现,我们希望得到的一个枚举的工作实际上是把一种水的状态不断"扩展"为六种不同的、新的水的状态,如果我们对每一种新出现的状态都执行这样的操作的话,那么我们就成功枚举了所有情况。



因为 6 这个数字实在是有一点点大,所以上图进行了很多的缩略,如果我们将上面得到的每一个新状态都不断地向下扩展的话,我们就成功枚举了每一个状态。如果这些状态中有一些是我们的目标状态的话,我们就知道了答案应该为 Yes。

容易发现,一个状态会扩展出 6 个状态,这个增长速度是非常非常快的,当我们向下扩展到第 d 层时,就已经有了  $\sum_{i < d} 6^i$  个不同的状态,这是一个指数级别的增长速度。当 d 很大的时候,需要运算的数据量已经非常恐怖,哪怕是计算机也承受不了。

接下来考虑这个步数 k 的限制,如果我们给上图分分层,我们就可以发现当前倒了 d 次水相当于当前已经扩展到了第 d 层,所以当当前枚举的层数越界的时候我们让程序直接返回结束即可。

```
(a,b,c) \quad d = 0
(a_1,b_1,c_1) \qquad (a_2,b_2,c_2) \qquad \cdots \qquad d = 1
(a_7,b_7,c_7) \qquad \cdots \qquad d = 3
(a_7,b_7,c_7) \qquad \cdots \qquad d = 3
```

```
1  /* pour.c */
2  #include <stdio.h>
3
4  int k, va, vb, vc, a0, b0, c0, ans = 0;
```

```
5
   void pour(int* c1, int* c2, int v1, int v2) {
6
7
       /* pour c1 into c2 */
       int sum = (*c1) + (*c2);
8
       if (sum > v2) sum = v2;
9
       *c1 = 0, *c2 = sum;
10
   }
11
12
   void solve(int stp, int a, int b, int c) {
13
       if (stp > k) return;
14
       if (a == a0 && b == b0 && c == c0) {
15
16
           ans = 1;
17
           return;
       }
18
       if (ans) return;
19
       int oa = a, ob = b, oc = c;
20
21
22
       a = oa, b = ob, c = oc;
       pour(&a, &b, va, vb);
23
       solve(stp + 1, a, b, c);
24
25
       a = oa, b = ob, c = oc;
26
       pour(&b, &a, vb, va);
27
       solve(stp + 1, a, b, c);
28
29
       a = oa, b = ob, c = oc;
30
       pour(&a, &c, va, vc);
31
       solve(stp + 1, a, b, c);
32
33
       a = oa, b = ob, c = oc;
34
       pour(&c, &a, vc, va);
35
       solve(stp + 1, a, b, c);
36
37
       a = oa, b = ob, c = oc;
38
       pour(&b, &c, vb, vc);
39
       solve(stp + 1, a, b, c);
40
41
       a = oa, b = ob, c = oc;
42
       pour(&c, &b, vc, vb);
43
```

```
solve(stp + 1, a, b, c);
44
  | }
45
46
   int main() {
47
       int a, b, c;
48
       scanf("%d%d%d%d%d%d%d%d%d%d", &k, &va, &vb, &vc,
49
        &a, &b, &c, &a0, &b0, &c0);
50
       solve(0, a, b, c);
51
       puts(ans ? "Yes" : "No");
52
       return 0;
53
54
```

#### 4 内存分配器 (buddy.c)

本题知识点:整数和字符(串)的输入,循环,条件分支,数组模拟链表。

强烈建议结合视频提示阅读本题题解,本题题解将会结合视频里给出的代码框架讲解。

在视频里面,我们已经讲解了"操作"类型的题目如何进行读入以及使用函数来进行一些分解和抽象。我们在本题中的任务仅剩下了填写我们留下的 query、fit\_size、get\_best、allocate 函数。

不妨从简单的入手,对于 query,我们可以直接利用已有的信息输出。

```
void query() {
    printf("%d\n", tot);

for (int i = 1; i <= tot; i++) {
    printf("%d", id[i]);
    printf(i != tot ? " " : "\n");
}</pre>
```

只需要回头看看 id、tot 等变量的定义就可以完成 query 。

然后就是 fit\_size 了,这个函数只需要求出"恰好"能够放得下 m 的  $2^k$  的结果就行,我们可以从小到大遍历尝试。

```
int fit_size(int m) {
    for (int i = 0; i <= n; i++) {
        if ((1 << i) >= m) return i;
    }
    /* will not reach here. */
}
```

如果数据完全符合要求的话,这个函数在循环过程中一定会返回。另外一点可能需要强调的就是 浮点数的精度误差问题。pow 在本题中是可接受的,但 log 和 log2 在本题中是不可接受的。

然后是 get\_best ,按照我们给出的定义,这个函数将会按照分裂的规则返回当前"最好"的空间节点,这一块既有可能直接用于分配也有可能用于分裂。

```
int get best(int m) {
       for (int i = 1; i <= tot; i++) {
2
           if (id[i] != 0) continue;
3
           if (siz[i] == m) return i;
4
5
       for (int i = 1; i <= tot; i++) {
6
           if (id[i] != 0) continue;
7
           if (siz[i] > m) return i;
8
       }
9
       /* will not reach here */
10
11
```

上面两个 for 循环分别对应了寻找大小恰好的块和寻找需要分裂的块两个步骤。但其实下面的写法也是正确的。

```
int get_best(int m) {
    for (int i = 1; i <= tot; i++) {
        if (id[i] != 0) continue;
        if (siz[i] >= m) return i;
    }
    /* will not reach here */
}
```

我个人(czh)认为这样的写法的正确性并不显然,但是确实是可以证明的,这里留作一个小小的bonus,感兴趣的同学可以来证明一下。

那么最后就还剩下 allocate 函数啦。

```
void allocate(int cur id, int m) {
1
       while (1) {
2
           int pos = get best(m);
3
           if (siz[pos] == m) {
4
                id[pos] = cur_id;
5
               break;
6
           } else {
7
8
                for (int i = tot + 1; i > pos + 1; i--) {
                    id[i] = id[i - 1];
9
                    siz[i] = siz[i - 1];
10
```

这个函数剩下的部分在于如何完成"区间后移",当然有很多种方法,我认为最简单的方法就是从后往前遍历(想一想,为什么是从后往前而不是从前往后),然后"一路"把相应数组的值复制过来。在后移完成之后,我们需要谨慎地处理 pos 和 pos +1 两个位置的 id 和 siz ,尤其是不要忘记将 id[pos +1] 设为 0。

由于本题的核心代码已经全部给出,此处不再给出完整的标程。

### 5 括号序列 (brackets.c)

本题知识点:整数和字符串的输入、栈的模拟、字符串输出、字符串处理(使用栈)。

在阅读本题的题解之前,你需要先了解"栈"这种抽象的结构和它支持的 push 与 pop 两种核心操作。<del>(我该怎么了解这些知识?)</del>

括号序列的匹配是栈这种模型最经典的用法之一。我们发现在匹配的过程中,如果一个括号序列 合法,那么每一个右括号都是和**离它最近的那个左括号**配对的。

于是使用一个栈, 栈中元素为当前还没有配对的左括号。我们对整个括号序列从左到右依次扫描, 如果:

- 遇到一个左括号,则将这个左括号入栈。
- 遇到一个右括号,则将栈顶(考虑一下,为什么是栈顶)的元素出栈,表示栈顶左括号与当前右括号匹配成功。

容易发现,如果匹配成功,最终栈中一定为空;但是最终栈中为空一定能保证得到了一个合法的括号序列吗?我们还需要保证所有匹配的过程是合法的,在此题中具体包括:

- 栈顶出栈的括号与当前的括号形状相符合(比如"("不能和"]"匹配)。
- 匹配到一个右括号时,当前栈顶不能为空。

大家也可以推出其他正确的条件。还是那句话,正确的条件都能在数学上证明等价。

```
1  /* brackets.c */
2  #include <stdio.h>
3  #include <string.h>
```

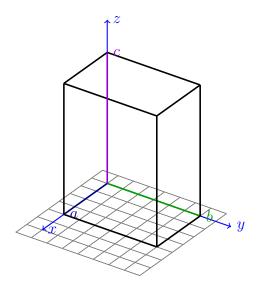
```
#include <stdbool.h>
5
   #define N (100000 + 50)
6
   int T, top;
8
   bool vis[N];
9
   char s[N], stk[N];
10
11
   int main() {
12
       scanf("%d", &T);
13
       for (int n; T--; ) {
14
            scanf("%s", s);
15
            n = strlen(s), top = 0;
16
            bool ok = true;
17
            for (int i = 0; i < n; i++) {
18
                char ch = s[i];
19
                if (ch == '(' || ch == '[' || ch == '{') {
20
                     stk[++top] = ch;
21
22
                } else {
                     if (!top) {
23
                         ok = false;
24
                         break;
25
                     }
26
                     if ((ch == ')' && stk[top] != '(')
27
                         || (ch == ']' && stk[top] != '[')
28
                         || (ch == '}' && stk[top] != '{')) {
29
                         ok = false;
30
                         break;
31
                     }
32
                     --top;
33
                }
34
            }
35
            ok \delta= (top == 0);
36
            puts(ok ? "True" : "False");
37
       }
38
       return 0;
39
40
```

#### 6 立方体翻转(rotate.c)

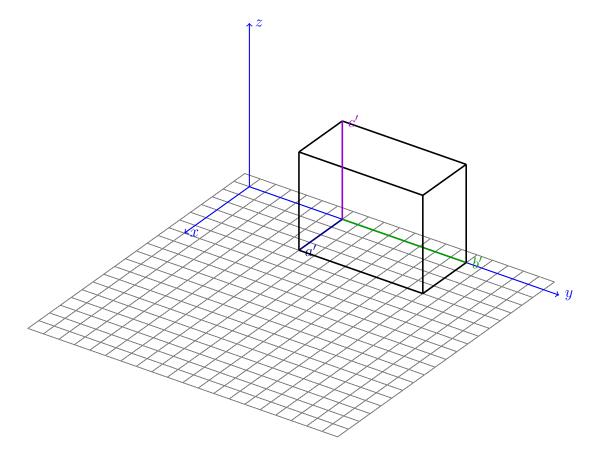
本题知识点:整数输入、循环、条件分支、整数输出。

这道题需要大家使用合理的方法在存储立方体的信息,否则就很容易写出很长的代码。

一种比较简单的方法应该是记录当前的最靠"里"的点的位置 (x,y) 和当前的三条棱的长度。



比如在上图中,立方体看上去一次都没有翻转过,即 (x,y) = (0,0) ,是原点坐标。我们可以考虑一次翻转之后变成了什么样,比如上图经过了一次 D 操作(向右翻转)之后。



我们可以发现,在上一步操作中,a' = a, b' = c, c' = b (b, c 互换),而 (x, y) 的坐标也相应变化。 类似的,我们也可以找出其他几种操作的规律,这样我们程序的实现就十分简单了。

```
/* rotate.c */
   #include <stdio.h>
2
3 #include <string.h>
   #include <assert.h>
5
  #define N 1005
6
7
  int n;
8
   char s[N];
9
10
   void swap(int *a, int *b) {
11
       int c = *a;
12
       *a = *b;
13
       *b = c;
14
  }
15
16
   int main() {
17
       int a, b, c;
18
       scanf("%d%d%d", &a, &b, &c);
19
       scanf("%s", s + 1);
20
       n = strlen(s + 1);
21
       int x = 0, y = 0;
22
       for (int i = 1; i <= n; i++) {
23
           char ch = s[i];
24
           switch (ch) {
25
                case 'S': x += a; swap(&a, &c); break;
26
                case 'W': x -= c; swap(&a, &c); break;
27
                case 'A': y -= c; swap(&b, &c); break;
28
                case 'D': y += b; swap(&b, &c); break;
29
30
                default: assert(0);
           }
31
32
       printf("%d %d %d %d\n", x, x + a, y, y + b);
33
       return 0;
34
35
```

## 7 写在最后

题解晚了很不好意思,大家一起咕咕咕。

由于写的比较赶,所以很有可能有各种错误或者遗漏的地方,非常欢迎大家指出!感谢大家的理解和包容,祝我们都能顺利度过考试周。