浙江工艺大学

算法分析与设计实验报告

(2021级)



浙江工艺大学

算法分析与设计实验报告

(2021级)



| 实验题目 | 实验 2 |
|------|--------------|
| 学生姓名 | 温家伟 |
| 学生学号 | 202103151422 |
| 专业班级 | 大数据分析 2101 |
| 所在学院 | 理学院 |
| 提交日期 | 2023-3-20 |

实验目的

- 1. 掌握递归法与分治的解题步骤
- 2. 掌握快速排序算法、大整数乘法算法、二叉树算法、因式分解算法

第二章 递归与分治策略

实验内容

1.快速排序的每一趟输出

给定一个整数序列,请按非递减序输出采用快速排序(递归法)的各趟排序后的结果。注意:每趟排序以排序区间的首元素为基准,让L和R分别从数组头部和尾部出发,向中间移动,L找比key大的 值,R找比key小的值,然后进行交换。 例如: 61279345108 第一趟的交换元素步骤如下: ①[6] 1 2 **7** 9 3 4 **5** 10 8 -> [6] 1 2 **5** 9 3 4 **7** 10 8 ②[6] 1 2 5 **9** 3 **4** 7 10 8 -> [6] 1 2 5 **4** 3 **9** 7 10 8 ③61254397108->31254697108 ED {31254}6{97108} 每结束一次以头元素作为基准的交换时,作为一趟的排序的结果并输出31254697108 输入格式: 测试数据有一组,测试数据第一行输入一个整数n(2 \le n \le 30),第二行输入n个整数。 输出若干行,每行是一趟排序后的结果,每行的每两个数据之间留一个空格。 输入样例1: 输出样例1: 输入样例2: 10 6 1 2 5 4 3 9 7 10 8 输出样例2:

2.正整数n不同分解式的个数

对于大于1的正整数n,可以分解为n=x1*x2xm,其中xi>=2。例如n=12时有8种不同的分解,即12=12,12=6*2,12=4*3,12=3*4,12=3*2*2,12=2*6,12=2*3*2,12=2*2*3;设计一个算法求n的不同分解式的个数。(来源于《算法设计与分析(第2版)李春葆》)

输入格式:

输入一个正整数n

输出格式:

输出1个正整数,表示n的不同分解式的个数

输入样例:

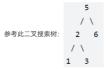
12

输出样例:

8

3.二叉搜索树的后序遍历序列

输入一个整数数组,判断该数组是不是某二叉搜索树的后序遍历结果。如果是则输出 true, 否则输出 false。假设输入的数组的任意两个数字都互不相同。 例如: [1,6,3,2,5]不是某二叉搜索树的后序遍历结果,则输出 false。[1,3,2,6,5]是某二叉搜索树的后序遍历结果,则输出 true。



输入格式:

输入第一行给出正整数N,随后一行给出N个整数,其间以空格分隔。

输出格式:

若该数组是某二叉搜索树的后序遍历结果则输出 true, 否则输出 false

输入样例1:

5 1 6 3 2 5

输出样例1:

false

输入样例2:

5 1 3 2 6 5

输出样例2:

true

4.PG048 大整数乘法

来两个不超过200位的非负整数的积。
输入格式:
输入有多组数据,每组有两行,每行是一个不超过200位的非负整数,没有多余的前导0。
输出格式:
一行,即相乘后的结果。结果里不能有多余的前导0,即如果结果是342,那么就不能输出为0342。
输入样例:
在这里给出一组输入。例如:

1254
5578
输出样例:
在这里给出相应的输出。例如:

实验结果及相应代码

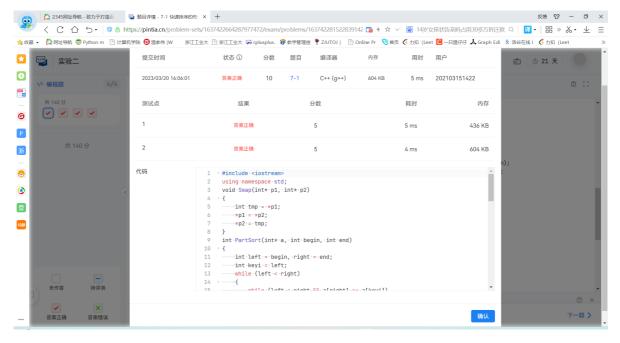
1.快速排序的每一趟输出

```
1    #include <iostream>
    using namespace std;
3
    void Swap(int* p1, int* p2)
4 * {
= int tmp = *p1;
    *p1 = *p2;
7
    *p2 = tmp;
8
    int PartSort(int* a, int begin, int end)
9
10 🔻 {
   int left = begin, right = end;
11
    int keyi = left;
    while (left < right)</pre>
13
14 ▼ ──{
            while (left < right && a[right] >= a[keyi])
15
   16
17
           →--right;
18
     ──}
19
           while (left < right && a[left] <= a[keyi])</pre>
20
    21
           >++left;
22
     ──}
23
            Swap(&a[left], &a[right]);
24
    ----}}
    Swap(&a[left], &a[keyi]);
25
    keyi = left;
26
27
    ---return keyi;
28
    void QuickSort(int* a, int begin, int end, int n)
29
30
  ▼ -{
   if (begin >= end)
31
32
  ▼ -------{
    ---return;
33
    ----}
34
    int keyi = PartSort(a, begin, end);
35
    for (int i = 0; i < n; ++i)
36
37
   ▼ -------{
38
    ____cout << a[i];
    if (i != n - 1)
39
40
    cout << ' ';
41
    \longrightarrow\longrightarrow}
42
43
    ----}
    ---cout << endl;
44
    QuickSort(a, begin, keyi - 1, n);
45
    QuickSort(a, keyi + 1, end, n);
46
47
    int main()
48
49 🔻 {
```

浙江工业大学 算法分析与设计 实验报告

```
50
     ——int∙n;
51
          cin >> n;
52
          int* arr = new int[n];
53
          for (int i = 0; i < n; ++i)
54
55
             →cin >> arr[i];
        →}
56
          QuickSort(arr, 0, n - 1, n);
57
58
          return 0;
59
      }
河(岩田)
```

1.2 PTA提交代码结果截图



1.3 算法分析

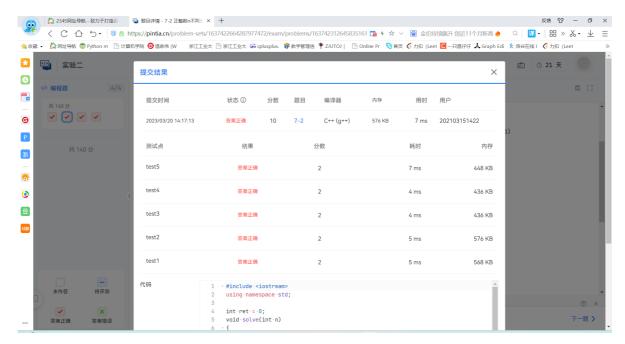
快排hoare版本,由基准值把序列分成两部分,然后再递归下去,每趟排好后输出(注意格式)。

2.正整数n不同分解式的个数

```
1    #include <iostream>
2
   using namespace std;
3
4 int-ret-=-0;
5 void solve(int n)
7
   8
    -----ret++;
    ----}
10
   ---else
11
12 ▼ ──{
    for (int i = 2; i <= n; ++i)
13
      →----------{
14
15
              →if (n % i == 0)
              ·{
16
                 -solve(n / i);
17
18
             →}
19
    ——→—→}
    -----}
20
21
    }
22
23
  int-main()
24 * {
25
  ——int∙n;
    ----cin->> n;
26
    — solve(n);
27
28
    cout << ret << endl;
    --return 0;
29
30
    }
```

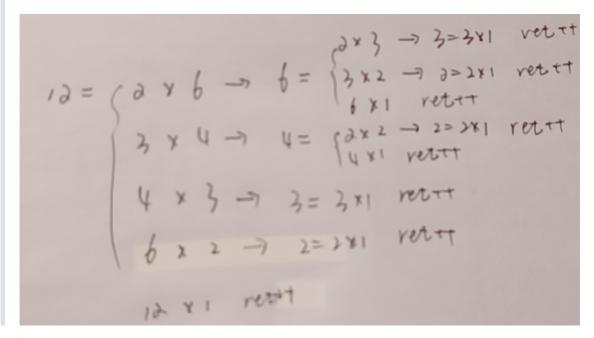
2.2 PTA提交代码结果截图

浙江工业大学 算法分析与设计 实验报告



2.3 算法分析

从前往后,每次固定一个数字,即第一次固定2、3、4、6、12,他们的分法取决于后面数字的分法,以此类推,当n == 1时是递归出口,ret++即可。



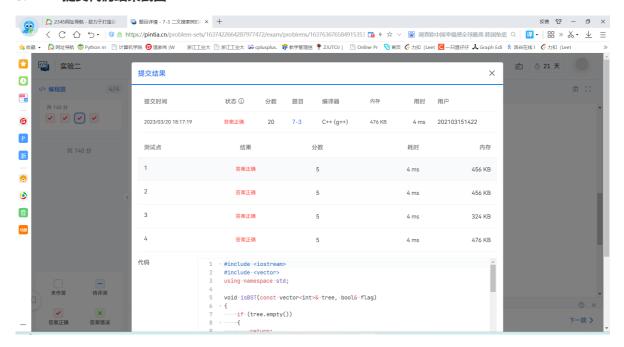
3.二叉搜索树的后序遍历序列

```
1  #include <iostream>
2
     #include < vector>
3 using namespace std;
4
5
    void isBST(const vector<int>& tree, bool& flag)
  ▼ {
6
7
    →if (tree.empty())
   ▼ -------{
9
           ⊸return;
    ----}
10
    int root = tree.back();
11
    vector<int> left_child_tree;
12
    vector<int> right_child_tree;
13
14
    for (size_t i = 0; i < tree.size() - 1; ++i)
15
   ▼ -------{
    if (tree[i] < root)
16
17
            ·{
18
               →if (!right_child_tree.empty())
19
                ·{
                    flag = false;
20
21
                   ⇒return;
22
23
            left_child_tree.push_back(tree[i]);
24
            →}-
25
            ∍else
            {
26
                right_child_tree.push_back(tree[i]);
27
                if (tree[i + 1] < root)
28
29
                {
30
                   →flag = false;
31
                   return;
32
     ─→}
33
     ----}
34
    isBST(left_child_tree, flag);
35
    isBST(right_child_tree, flag);
36
37
     }
38
     int-main()
39 🔻 {
    ——int∙n;
40
41
    ····cin·>> n;
42
    vector<int> v;
    v.resize(n, 0);
43
    for (auto& e : v)
44
    45
    cin >> e;
46
47
     ---}
```

浙江工业大学 算法分析与设计 实验报告

```
.... . ....
49
          isBST(v, flag);
          if (flag)
50
51
          ∘{
52
             →cout << "true" << endl;
53
      ----}
54
          else
55
         →{
             -cout << "false" << endl;
56
57
      ——}
58
        →return 0;
59
      }
```

3.2 PTA提交代码结果截图



3.3 算法分析

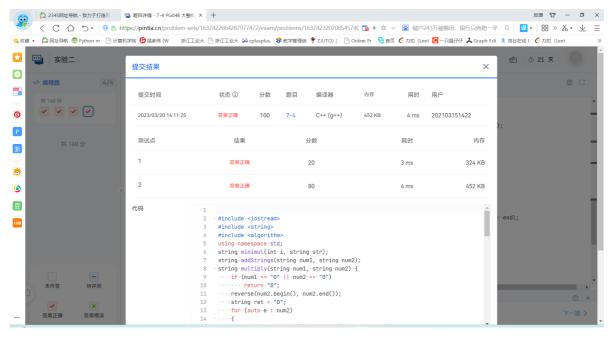
若是给定一个后序遍历序列,又知道它是二叉搜索树,那么这棵树是可以画出来的。因为是后续遍历(左-右-根),所以可以知道序列的最右端一定是根,然后根据搜索树的规则序列的前n-1个元素前半段小于根节点的值,后半段大于根节点的值。传入一个flag变量初始化为true,若是违反了上述规则,直接flag = false;

4.PG048 大整数乘法

```
1 * #include <iostream>
     #include <string>
 3
     #include <algorithm>
     using namespace std;
 4
 5
     string minimul(int i, string str);
     string addStrings(string num1, string num2);
 6
   string multiply(string num1, string num2) {
7
    if (num1 == "0" | | num2 == "0")
     -----return-"0";
9
    reverse(num2.begin(), num2.end());
10
11
    string ret = "0";
     for (auto e : num2)
12
   ∀ ----{
13
14
    ret = addStrings(ret, minimul(e - '0', num1));
     ----num1-+=-'0';
15
    . . . . }
16
17
     return ret;
18
     }
     string minimul(int i, string str)
19
20
21
    if (i == 0)
     -----return-"0";
22
     reverse(str.begin(), str.end());
23
     ---string ret;
24
25
    int carry = 0;
    for (auto e : str)
26
   ₹ - - - - - {
27
    ret += (e - - '0') * i % 10 + '0' + carry;
29
     carry = (e - - '0') * i / 10;
     - - - - }
30
31
     ····if·(carry)
     ret += (carry + '0');
32
     reverse(ret.begin(), ret.end());
34
     ---return ret;
35
     string addStrings(string num1, string num2)
36
37
   ₹ -{
    ····int·jinwei·=·0;
38
    ····int a, b;
39
40
    string ret;
    for (int i = 0; i < max(num1.size(), num2.size()); i++)</pre>
41
42
43
     a = i < num1.size() ? num1[num1.size() - 1 - i] : '0';
     b = i < num2.size() ? num2.size() - 1 - i] : '0';
44
     ret.push_back(((a - '0' + b - '0' + jinwei) % 10) + '0'
45
     inwei = (a - '0' + b - '0' + jinwei) / 10;
46
47
     . . . . }
     ····if·(iinwei)
48
```

```
----ret += '1';
49
     reverse(ret.begin(), ret.end());
51
     ---return ret;
52
53
     int max(int a, int b)
54
   ₹ -{
55
     ----return a > b ? a : b;
56
57
     int main()
58
   ₹ {
59
     • • • string s1, s2;
     while(cin >> s1 >> s2)
60
     cout << multiply(s1, s2) << endl;
62
     ----return-0;
63
     }
```

4.2 PTA提交代码结果截图



4.3 算法分析

纯模拟,先实现大整数的加法和迷你乘法(大整数乘一位数),然后模拟竖式乘法,累加得到结果。