【第三十一周】哈弗曼编码(Halfman-Coding) 与二叉字典树

ascii

```
2
      > File Name: 1.ascii.cpp
 3
     > Author: huguang
 4
     > Mail: hug@haizeix.com
 5
      > Created Time:
 6
 7
   #include <iostream>
8
   #include <cstdio>
9
   #include <cstdlib>
10
   #include <queue>
11
12
   #include <stack>
13 #include <algorithm>
   #include <string>
14
15
   #include <map>
16 #include <set>
   #include <vector>
17
   using namespace std;
18
19
20
    int main() {
        printf("%c\n", 'a');
21
        printf("%d\n", 'a'); // 十进制
22
23
        printf("%X\n", 'a');
        printf("%c\n", 'b');
24
        printf("%d\n", 'b'); // 十进制
25
        printf("%X\n", 'b');
26
        printf("%c\n", 'c');
2.7
        printf("%d\n", 'c'); // 十进制
28
        printf("%X\n", 'c');
29
30
        return 0;
   }
31
```

1167. 连接棒材的最低费用

为了装修新房,你需要加工一些长度为正整数的棒材。棒材以数组 sticks 的形式给出,其中 sticks[i] 是 第 i 根棒材的长度。

如果要将长度分别为 x 和 y 的两根棒材连接在一起,你需要支付 x + y 的费用。 由于施工需要,你必须将所有棒材连接成一根。

返回你把所有棒材 sticks 连成一根所需要的最低费用。注意你可以任意选择棒材连接的顺序。

示例:

```
1 输入: sticks = [2,4,3]
2 输出: 14
3 解释: 从 sticks = [2,4,3] 开始。
4 1. 连接 2 和 3 , 费用为 2 + 3 = 5 。现在 sticks = [5,4]
5 2. 连接 5 和 4 , 费用为 5 + 4 = 9 。现在 sticks = [9]
6 所有棒材已经连成一根,总费用 5 + 9 = 14
```

```
1
    class Solution {
 2
    public:
 3
        int connectSticks(vector<int>& sticks) {
            multiset<int> s;
4
            for (auto x : sticks) s.insert(x);
 5
            int ans = 0;
 6
 7
            while (s.size() - 1) {
                 int a = *(s.begin()); s.erase(s.begin());
 8
9
                 int b = *(s.begin()); s.erase(s.begin());
                 s.insert(a + b);
10
11
                 ans += a + b;
12
13
            return ans;
14
15
    };
```

676. 实现一个魔法字典

设计一个使用单词列表进行初始化的数据结构,单词列表中的单词 **互不相同** 。 如果给出一个单词,请判定能否只将这个单词中一个字母换成另一个字母,使得所形成的新单词存在于你构建的字典中。

实现 MagicDictionary 类:

- MagicDictionary() 初始化对象
- void buildDict(String[] dictionary) 使用字符串数组 dictionary 设定该数据结构, dictionary 中的字符串互不相同
- bool search(String searchword) 给定一个字符串 searchword ,判定能否只将字符串中 一个字母换成另一个字母,使得所形成的新字符串能够与字典中的任一字符串匹配。如果可以,返回 true ;否则,返回 false 。

```
输入
 1
    ["MagicDictionary", "buildDict", "search", "search", "search", "search"]
 2
 3
    [[], [["hello", "leetcode"]], ["hello"], ["hhllo"], ["hell"], ["leetcoded"]]
 4
5
    [null, null, false, true, false, false]
 6
 7
    解释
8
    MagicDictionary magicDictionary = new MagicDictionary();
9
    magicDictionary.buildDict(["hello", "leetcode"]);
    magicDictionary.search("hello"); // 返回 False
10
    magicDictionary.search("hhllo"); // 将第二个 'h' 替换为 'e' 可以匹配 "hello", 所以返回
11
    True
    magicDictionary.search("hell"); // 返回 False
12
13
    magicDictionary.search("leetcoded"); // 返回 False
```

```
1
    class Node {
2
    public :
 3
        Node() {
4
            flag = false;
 5
            for (int i = 0; i < 26; i++) next[i] = nullptr;
6
        }
7
        bool flag;
        Node *next[26];
8
9
    };
10
11
    class Trie {
    public:
12
13
        void insert(string &s) {
            Node *p = &root;
14
15
            for (auto x : s) {
                int ind = x - 'a';
16
17
                if (p->next[ind] == nullptr) p->next[ind] = new Node();
18
                p = p->next[ind];
19
20
            p->flag = true;
21
            return ;
2.2
        }
        bool __search(string &s, int pos, Node *p, int n) {
23
            if (pos == s.size()) return p->flag && n == 0;
24
25
            int ind = s[pos] - 'a';
            if (p->next[ind] && search(s, pos + 1, p->next[ind], n)) return true;
26
            if (n) {
27
28
                for (int i = 0; i < 26; i++) {
29
                     if (i == ind | p->next[i] == nullptr) continue;
3.0
                     if (__search(s, pos + 1, p->next[i], n - 1)) return true;
31
                }
32
            }
33
            return false;
```

```
34
35
        bool search(string &s, int n) {
           return search(s, 0, &root, n);
36
37
        }
38
39
    private:
40
        Node root;
41
42
    };
43
    class MagicDictionary {
44
45
    public:
46
        MagicDictionary() {}
47
        Trie tree;
48
        void buildDict(vector<string> dictionary) {
            for (auto s : dictionary) tree.insert(s);
49
            return ;
50
51
        }
52
53
        bool search(string searchWord) {
54
            return tree.search(searchWord, 1);
55
56
    };
57
    /**
58
    * Your MagicDictionary object will be instantiated and called as such:
59
     * MagicDictionary* obj = new MagicDictionary();
60
     * obj->buildDict(dictionary);
61
     * bool param_2 = obj->search(searchWord);
62
63
     */
```

255. 验证前序遍历序列二叉搜索树

给定一个整数数组,你需要验证它是否是一个二叉搜索树正确的先序遍历序列。

你可以假定该序列中的数都是不相同的。

参考以下这颗二叉搜索树:

```
1 输入:[5,2,6,1,3]
2 输出:false
```

```
1
    class Solution {
 2
    public:
 3
        int pre_ind;
 4
        bool judge(vector<int> &preorder, int 1, int r) {
            if (r - 1 < 1) return true;
 5
            int ind = 1 + 1;
 6
 7
            while (ind < r && preorder[ind] < preorder[1]) ind += 1;
 8
            if (!judge(preorder, l + 1, ind)) return false;
 9
            if (pre_ind != -1 && preorder[1] < preorder[pre_ind]) return false;</pre>
             pre ind = 1;
10
            if (!judge(preorder, ind, r)) return false;
11
            return true;
12
13
        bool verifyPreorder(vector<int>& preorder) {
14
             pre_ind = -1;
15
            return judge(preorder, 0, preorder.size());
16
17
        }
18
    };
```

面试题 17.17. 多次搜索

给定一个较长字符串 big 和一个包含较短字符串的数组 smalls ,设计一个方法,根据 smalls 中的每一个较短字符串,对 big 进行搜索。输出 smalls 中的字符串在 big 里出现的所有位置 positions ,其中 positions [i] 为 smalls [i] 出现的所有位置。

```
1 输入:
2 big = "mississippi"
3 smalls = ["is","ppi","hi","sis","i","ssippi"]
4 输出: [[1,4],[8],[],[3],[1,4,7,10],[5]]
```

```
class Solution {
1
2
    public:
        vector<int> sunday(string &s, string &t) {
 3
 4
            vector<int> ret;
            if (t.size() == 0) return ret;
 5
            int last_ind[128] = {0};
 6
 7
            for (int i = 0; t[i]; i++) last_ind[t[i]] = i + 1;
8
            int lens = s.size(), lent = t.size(), i = 0;
9
            while (i + lent <= lens) {
10
                bool flag = true;
                for (int j = 0; j < lent; j++) {
11
12
                     if (s[i + j] == t[j]) continue;
                     flag = false;
13
14
                     break;
15
                 }
                if (flag) {
16
```

```
17
                     ret.push back(i);
18
                     i += 1;
19
                 } else {
20
                     i += lent - last_ind[s[i + lent]] + 1;
21
22
            }
23
            return ret;
24
        }
        vector<vector<int>>> multiSearch(string big, vector<string>& smalls) {
25
            vector<vector<int>> ret;
26
27
            for (auto s : smalls) {
28
                 ret.push_back(sunday(big, s));
29
            }
30
            return ret;
31
        }
32
    };
```

32. 最长有效括号

给你一个只包含「('和')'的字符串,找出最长有效(格式正确且连续)括号子串的长度。

```
1 输入: s = "(()"
2 输出: 2
3 解释: 最长有效括号子串是 "()"
```

```
class Solution {
    public:
 2
3
        int longestValidParentheses(string s) {
            if (s == "") return 0;
 4
            int ans = 0, __dp[s.size() + 5], *dp = __dp + 3;
 5
            memset(__dp, 0, sizeof(__dp));
 6
 7
            dp[0] = 0;
            for (int i = 1; i < s.size(); i++) {
8
 9
                dp[i] = 0;
                if (s[i] == '(') continue;
10
11
                if (s[i-1] == '(') dp[i] = dp[i-2] + 2;
12
                else {
                     int j = i - dp[i - 1] - 1;
13
14
                     if (j < 0 \mid | s[j] == ')') continue;
                     dp[i] = dp[i - 1] + 2 + dp[j - 1];
15
16
17
                ans = max(ans, dp[i]);
18
            }
19
            return ans;
20
        }
21
    };
```

76. 最小覆盖子串

给你一个字符串 s 、一个字符串 t 。返回 s 中涵盖 t 所有字符的最小子串。如果 s 中不存在涵盖 t 所有字符的子串,则返回空字符串 ""。

注意:

- 对于 t 中重复字符, 我们寻找的子字符串中该字符数量必须不少于 t 中该字符数量。
- 如果 s 中存在这样的子串,我们保证它是唯一的答案。

示例 1:

```
1 输入: s = "ADOBECODEBANC", t = "ABC"
2 输出: "BANC"
3
```

```
1 输入: s = "a", t = "a"
2 输出: "a"
```

```
1 class Solution {
    public:
2
        string minWindow(string s, string t) {
 3
            int cnt = 0, cnts[128] = \{0\};
 4
5
            for (auto x : t) {
                cnts[x] -= 1;
 6
 7
                if (cnts[x] == -1) cnt += 1;
8
             int ans len = s.size() + 1, l = 0, r = 0;
9
            string ans = "";
10
            while (r \le s.size()) {
11
                if (cnt) {
12
13
                     if (r == s.size()) break;
14
                     cnts[s[r]] += 1;
15
                     if (cnts[s[r]] == 0) cnt -= 1;
                     r += 1;
16
17
                 } else {
18
                     cnts[s[1]] -= 1;
                     if (cnts[s[1]] == -1) cnt += 1;
19
20
                     1 += 1;
21
                 }
22
                 if (cnt == 0 \&\& r - 1 < ans_len) {
23
                     ans_len = r - 1;
24
                     ans = s.substr(1, r - 1);
2.5
                 }
26
27
            return ans;
28
```

468. 验证IP地址

编写一个函数来验证输入的字符串是否是有效的 IPv4 或 IPv6 地址。

- 如果是有效的 IPv4 地址, 返回 "IPv4";
- 如果是有效的 IPv6 地址, 返回 "IPv6";
- 如果不是上述类型的 IP 地址,返回 "Neither"。

IPv4 地址由十进制数和点来表示,每个地址包含 4 个十进制数,其范围为 0 - 255, 用(".")分割。比如,172.16.254.1;

同时, IPv4 地址内的数不会以 0 开头。比如, 地址 172.16.254.01 是不合法的。

IPv6 地址由 8 组 16 进制的数字来表示,每组表示 16 比特。这些组数字通过 (":")分割。比如,2001:0db8:85a3:0000:0000:8a2e:0370:7334 是一个有效的地址。而且,我们可以加入一些以 0 开头的数字,字母可以使用大写,也可以是小写。所以,2001:db8:85a3:0:0:8A2E:0370:7334 也是一个有效的 IPv6 address地址 (即,忽略 0 开头,忽略大小写)。

然而,我们不能因为某个组的值为 0,而使用一个空的组,以至于出现 (::) 的情况。比如, 2001:0db8:85a3::8A2E:0370:7334 是无效的 IPv6 地址。

同时,在 IPv6 地址中,多余的 0 也是不被允许的。比如, 02001:0db8:85a3:0000:0000:8a2e:0370:7334 是 无效的。

```
1 输入: IP = "172.16.254.1"
2 输出: "IPv4"
3 解释: 有效的 IPv4 地址, 返回 "IPv4"
```

```
1 class Solution {
 2
    public:
 3
        bool valid_ipv4(string &s, int 1, int r) {
             if (r - 1 \le 0 | | r - 1 > 3) return false;
 4
 5
             if (r - 1 > 1 \&\& s[1] == '0') return false;
             int num = 0;
 6
 7
             for (int i = 1; i < r; i++) {
                 if (s[i] < '0' \mid | s[i] > '9') return false;
 8
                 num = num * 10 + s[i] - '0';
9
10
11
             return num < 256;
12
        }
13
        bool valid_ipv6(string &s, int 1, int r) {
14
             if (r - 1 \le 0 | | r - 1 > 4) return false;
15
             for (int i = 1; i < r; i++) {
16
                 if (s[i] \le '9' \&\& s[i] \ge '0') continue;
17
18
                 if (s[i] \leftarrow F' \&\& s[i] \rightarrow A') continue;
```

```
19
                 if (s[i] \le 'f' \&\& s[i] \ge 'a') continue;
20
                 return false;
2.1
            }
22
            return true;
23
        }
24
25
        string validIPAddress(string queryIP) {
             int cnt = 0, flag = 0, pre_ind = 0;
26
             for (int i = 0; i <= queryIP.size(); i++) {</pre>
27
                 // ipv4
28
                 if (queryIP[i] == '.' | (flag == 1 && queryIP[i] == 0)) {
29
30
                     if (flag == 0) flag = 1;
31
                     if (flag != 1 | !valid_ipv4(queryIP, pre_ind, i)) {
32
                         flag = -1;
33
                         break;
34
                     }
35
                     cnt += 1;
36
                     pre_ind = i + 1;
                 }
37
38
                 // ipv6
39
                 if (queryIP[i] == ':' || (flag == 2 && queryIP[i] == 0)) {
                     if (flag == 0) flag = 2;
40
                     if (flag != 2 | | !valid_ipv6(queryIP, pre_ind, i)) {
41
42
                         flag = -1;
43
                         break;
44
                     }
45
                     cnt += 1;
46
                     pre_ind = i + 1;
47
                 }
48
49
             if (flag == 1 && cnt == 4) return "IPv4";
50
             if (flag == 2 && cnt == 8) return "IPv6";
51
            return "Neither";
52
        }
53
    };
```

89. 格雷编码

格雷编码是一个二进制数字系统,在该系统中,两个连续的数值仅有一个位数的差异。

给定一个代表编码总位数的非负整数 n,打印其格雷编码序列。即使有多个不同答案,你也只需要返回其中一种。 格雷编码序列必须以 0 开头。

```
1 输入: 2
2 输出:[0,1,3,2]解释:
3 00 - 0
4 01 - 1
```

```
5 11 - 3
6
   10 - 2
7
   对于给定的n,其格雷编码序列并不唯一。
8
   例如,[0,2,3,1] 也是一个有效的格雷编码序列。
9
10
11
   00 - 0
   10 - 2
12
   11 - 3
13
   01 - 1
14
```

```
class Solution {
1
2
    public:
 3
        vector<int> grayCode(int n) {
 4
            vector<int> ret(1 << n);</pre>
5
            if (n == 0) {
6
                ret[0] = 0;
 7
                return ret;
8
            }
9
            vector<int> code_n_1 = grayCode(n - 1);
            int len_n_1 = code_n_1.size();
10
11
            for (int i = 0; i < len_n_1; i++) {
                ret[i] = code_n_1[i] << 1;
12
               ret[2 * len_n_1 - i - 1] = code_n_1[i] << 1 | 1;
13
14
15
            return ret;
16
17 };
```

haffman

```
/**********************************
1
2
    > File Name: 10.haffman.cpp
 3
    > Author: huguang
    > Mail: hug@haizeix.com
 4
5
    > Created Time:
    ****************************
6
7
   #include <iostream>
8
   #include <cstdio>
9
   #include <cstdlib>
10
11
  #include <queue>
12 #include <stack>
13
  #include <algorithm>
  #include <string>
14
15 #include <map>
  #include <set>
16
17
  #include <vector>
```

```
using namespace std;
18
19
20
    struct node {
21
        node(int freq = 0, node *lchild = nullptr, node *rchild = nullptr)
22
        : freq(freq), ch(0), lchild(lchild), rchild(rchild) {}
        node(int freq = 0, char ch = 0)
23
24
        : freq(freq), ch(ch), lchild(nullptr), rchild(nullptr) {}
2.5
        char ch;
26
        int freq;
        node *lchild, *rchild;
27
28
    };
29
30
    struct CMP {
        bool operator()(const node *a, const node *b) const {
31
32
            return a->freq < b->freq;
33
        }
34
    };
35
    void extract_code(node *root, string prefix, vector<string> &code) {
36
37
        if (root->ch != 0) {
38
            code[root->ch] = prefix;
39
            return ;
40
        }
        extract code(root->lchild, prefix + '0', code);
41
42
        extract_code(root->rchild, prefix + '1', code);
43
        return ;
44
    }
45
46
    int main() {
47
        int n, freq, freq arr[128];
48
        char ch;
49
        cin >> n;
50
        multiset<node *, CMP> s;
51
        for (int i = 0; i < n; i++) {
52
            cin >> ch >> freq;
53
            freq arr[ch] = freq;
            s.insert(new node(freq, ch));
54
55
56
        while (s.size() > 1) {
            node *a = *(s.begin()); s.erase(s.begin());
57
58
            node *b = *(s.begin()); s.erase(s.begin());
59
            s.insert(new node(a->freq + b->freq, a, b));
60
61
        node *root = *(s.begin());
        vector<string> code(128);
62
        extract code(root, "", code);
63
64
        for (int i = 0; i < 128; i++) {
            if (code[i] == "") continue;
65
            printf("%c(%5d): %s\n", i, freq_arr[i], code[i].c_str());
66
```

```
67 }
68 return 0;
69 }
```

