

YDSP 2024 · Senior 组初赛模拟考试

Copyright © 云斗学院 © 北斗学友教育科技有限公司

2024 年 9 月 15 日

本次考试的答题时间为两个小时，请各位选手自行掌握时间。

提交请访问 yundouxueyuan.com 参加对应的比赛，将最终答案以程序的形式提交至对应题目。

更进一步的提交细节，请参考对应题目里的说明。

最后，本次模拟考试为纯公益目的，不得用于任何未经授权的盈利活动。

* 祝考试顺利 *

2024 云斗学院软件能力认证第一轮

(YDSP - Senior) 提高级 C++ 语言试题

考生注意事项:

- 试题纸一共 20 页, 满分 100 分。作答后请记录答案, 并按要求提交至对应比赛处。
- 考试过程中不得使用任何电子设备或查阅任何书籍资料。

1 单选题 (每题 2 分, 共 30 分)

1.1 第 1 题

浙江省省队选拔的缩写为 ZJOI, 其中 O 的中文含义是 ▲。

- A. O 神
- B. 奥林匹克
- C. 省队
- D. 输出

1.2 第 2 题

方程组
$$\begin{cases} 3a + 2b + 5c = 3 \\ a + 4b + c = 17 \\ -a + 6b + 6c = 4 \end{cases}$$
 中, a 的值是 ▲。

- A. 3.2
- B. 3
- C. -4.2
- D. 前三个选项都不对

1.3 第 3 题

关于树的直径和重心, 下列说法正确的是 ▲。

- A. 一棵树最多有一条直径。
- B. 树的直径必然穿过树的所有重心。
- C. 偶数条边的树不可能有两个重心。
- D. 若 $n \geq 2$ 且为自然数, 则 $2^n - 1$ 个结点的树最多有 2^{2n-2} 条直径。

1.4 第 4 题

Alice 和 Bob 正在讨论排序算法。

- Alice: 我在书上看到过, 基于比较的排序算法时间复杂度不会低于 $\Theta(n \log n)$ 。
- Bob: 可是 _____ 可以做到 $\Theta(n)$ 啊。
- Alice: 我说的“时间复杂度”指的是平均情况, 而不是最好情况。

根据上下文, Bob 最可能提到了 ▲ 算法。

- A. 插入排序
- B. 快速排序
- C. 基数排序
- D. 堆排序

1.5 第 5 题

当输入的图是稀疏图, $m = \Theta(n)$ 时, 可以使用一些数据结构来优化 Dijkstra 算法, 让复杂度变成 $\Theta(n \log n)$ 。下面四个数据结构中, 最合适的是 ▲。

- A. 单调队列
- B. ST 表
- C. 并查集
- D. 线段树

1.6 第 6 题

STL 是我们写代码的好帮手, 下列 STL 算法模板或容器拼写正确的是 ▲。

- A. `previous_permutation`
- B. `priority_queue`
- C. `kth_element`
- D. `unordered_mutimap`

1.7 第 7 题

把 2, 0, 2, 4, 0, 9, 2, 1 排成一个环, 旋转后能重合的方案看成同一种, 有 ▲ 种排法。

- A. 720
- B. 5040
- C. 3360
- D. 420

1.8 第 8 题

使用两个栈 f, b 来实现一个队列，具体地，每次入队就将元素压进 b ，出队就将元素从 f 弹出；特别地，若要出队时 f 为空，则将 b 栈中元素按照栈顶到栈底的顺序全部塞入 f 栈。设操作总次数为 n ，那么，▲。

- A. 出队操作每次时间复杂度为 $O(1)$ 。
- B. 存在一种输入数据，使得总时间复杂度为 $O(n^2)$ 。
- C. 单次入队或出队操作的均摊时间复杂度均为 $O(1)$ 。
- D. 若还要实现 `pop_back`（即“若 b 为空则把 f 的元素塞入 b 栈，然后将 b 栈栈顶弹出”），不改变其它代码，仍然可以保证 n 次操作总时间复杂度 $O(n)$ 。

1.9 第 9 题

以边集数组的形式给出一张 n^k 个结点（假定 $2 \leq k$ 且结点编号可以 $O(1)$ 参与运算）， n 条边的图，希望任求一条欧拉回路，时间复杂度最低是 ▲。

- A. $O(n)$
- B. $O(kn)$
- C. $O(kn \log n)$
- D. $O(n^k)$

1.10 第 10 题

一同学预处理了 `fact, invf` 数组，其中 `fact[i]` 表示 $i!$ 除以质数 $M = 10^9 + 7$ 的余数，`invf[i]` 表示 `fact[i]` 在模 $10^9 + 7$ 意义下的乘法逆元，那么下列说法正确的是 ▲。

- A. 要求出 `invf` 的前 n 项，时间复杂度最低为 $O(n \log n)$ 。
- B. `invf[300]` 和 `300*invf[301]` 在模 $10^9 + 7$ 意义下同余。
- C. 要计算从 2000 人中选出 500 人组合的方案数，可用 `111*fact[2000]*invf[1500]%M*invf[500]%M`。
- D. 在 CSP 第二轮考试中，为了加速预处理过程，可以在程序内直接写出 $1!, 2!, \dots, (10^6)!$ 的逆元。

1.11 第 11 题

一份文件仅含有英文小写字母，其中字母 a, b, c, \dots, z 出现次数依次为 $2^1, 2^2, \dots, 2^{26}$ ，若使用二进制哈夫曼编码方式，则整份文件的哈夫曼编码总长度是 ▲。

- A. $5 \times 2^{26} - 10$
- B. $2^{28} - 58$
- C. $2^{28} - 56$
- D. $2^{27} - 54$

1.12 第 12 题

宾果游戏是一款经典的游戏，玩法如下：

在 $n \times n$ 的棋盘上，每个格子都写有一个条件，玩家标记出所有自己满足条件的格子。如果某一条直线（一行、一列或一条对角线）上所有格子都被标记，则玩家获胜。

一玩家正在玩一款 $n = 6$ 的宾果游戏，并且失败了。他最多标记了 ▲ 个格子。

- A. 30
- B. 29
- C. 25
- D. 前三个选项都不对

1.13 第 13 题

01 背包问题（有 n 个物品，每个物品有一个体积和价值。从中选出若干个，求体积不超过 V 前提下价值最大值）是 NP-Hard 的，这意味着 ▲。

- A. 人们证明了该问题不是 P 问题。
- B. 可以在多项式时间内验证 01 背包问题一个解的正确性。
- C. 该问题存在 DP 做法，因此该问题存在多项式时间复杂度解法。
- D. 可以在多项式时间内，把哈密顿回路问题转化为 01 背包问题。

1.14 第 14 题

执行如下代码片段后，*i 的值为 ▲。

```
1 set<int> s={50,10,20,30,20};  
2 auto i= ++ ++ s.begin();
```

- A. 10
- B. 12
- C. 20
- D. 30

1.15 第 15 题

NOI Linux 2.0 中，拥有最高权限的用户是 ▲。

- A. CCF_NOI
- B. admin
- C. root
- D. Ka***5307

2 阅读程序（无特殊说明时判断 1.5 分，选择 3 分。3 题共 40 分）

2.1 第 1 题（13 分）

阅读下面的程序，回答问题。

```
1  #include <bits/stdc++.h>
2
3  #define N 100010
4  #define ll long long
5  #define mod 998244353
6  #define end {puts("0");return 0;}
7
8  using namespace std;
9
10 inline ll rd(){
11     char c;
12     bool flag = false;
13     while((c = getchar()) < '0' || c > '9')
14         if(c == '-') flag = true;
15     ll res = c - '0';
16     while((c = getchar()) >= '0' && c <= '9')
17         res = (res << 3) + (res << 1) + c - '0';
18     return flag ? -res : res;
19 }
20 int n, b[N], c[N];
21
22 int main(){
23     n = rd(); ll num = 0, ans = 1;
24     for(int i = 1 ; i <= n ; i++) b[i] = rd();
25     for(int i = 1 ; i <= n ; i++) c[i] = rd();
26     int mx = c[1], mn = b[1];
27     for(int i = 1 ; i <= n ; i++){
28         if((i == 1 && b[i] != c[i]) ||
29            (b[i] < b[i - 1] && c[i] > c[i - 1]))
30             end
31         if(i == 1) continue;
32         if(b[i] > c[i]) end
33         if(b[i] > mn) end
```

```

34     else if(c[i] < mx) end
35     else if(b[i] < mn){
36         num += mn - b[i] - 1, mn = b[i];
37         continue;
38     }
39     else if(c[i] > mx){
40         num += c[i] - mx - 1, mx = c[i];
41         continue;
42     }
43     if(!num) end
44     ans *= num ;
45     ans %= mod ;
46     num--;
47 }
48 printf("%lld\n", ans);
49 return 0;
50 }

```

输入数据满足 $1 \leq n \leq 10^5$, $1 \leq b_i, c_i \leq n$ 。试完成以下判断题和单选题：

2.1.1 判断题

1. (1 分) 把第 6 行修改为 `#define end {puts("0");return;}`，程序的行为不变。
2. 删去第 43 行后，程序的行为不变。
3. 输入 `5\n5 4 3 2 1\n1 2 3 4 5` 时，输出为 0。

2.1.2 选择题

4. 当输入 `3\n1 1 1\n1 3 3` 时，输出为 ▲。
 - A. 0
 - B. 1
 - C. 2
 - D. 3
5. 输入 `6\n3 3 1 1 1 1\n3 4 4 6 6 6` 时，若在第 43 行后要求输出 `num` 的值并删去第 48 行，则输出的结果为 ▲。
 - A. 2, 1

B. 1, 2

C. 1, 1

D. 2, 2

6. 当 $n = 10$, $b_1 = c_1 = c_2 = 5$, $b_i = 1 (i \geq 2)$, $c_i = 10(i \geq 3)$ 时, 输出为 ▲。

A. 720

B. 5040

C. 40320

D. 362880

2.2 第 2 题 (13 分)

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2
3 using namespace std;
4
5 #define int long long
6 #define endl '\n'
7
8 const int N = 1e3 + 5, INF = 1e18, M = 26;
9 int n, g[N], d[N]; string s[N];
10
11 int change(char c) {
12     return c - 'a';
13 }
14 namespace A {
15     int t[N][M], cnt, f[N], tot;
16     void insert(string s, int i) {
17         int p = 0;
18         for(char c : s) {
19             int k = change(c);
20             if(!t[p][k])
21                 t[p][k] = ++cnt;
22             p = t[p][k];
23         }
24         f[p] = i;
```

```

25     return;
26 }
27 void dfs(int u = 0) {
28     if(f[u])
29         g[f[u]] = ++tot, d[tot] = f[u];
30     for(char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
31         if(t[u][change(c)]) dfs(t[u][change(c)]);
32     return;
33 }
34 };
35 namespace B {
36     vector<int> cnt[N];
37     void sort(vector<tuple<int, int>> &e) {
38         for(int k = 0; k < e.size(); k++) {
39             int v = get<0>(e[k]), i = get<1>(e[k]);
40             cnt[i].push_back(v);
41         }
42         e.clear();
43         for(int i = 1; i <= n; i++)
44             for(int v : cnt[i]) e.push_back({v, i});
45         for(int i = 1; i <= n; i++)
46             cnt[i].clear();
47         return;
48     }
49 };
50 namespace C {
51     int n = 26, m, x[N], y[N], b = 0, b1 = 0, b2 = 0, f = INF, h[N];
52     vector<tuple<int, int>> e[N];
53     void make(int u, int v, int i) {
54         u++, v++;
55         e[u].push_back({v, i});
56         x[u]++, y[v]++;
57         f = min(f, min(u, v));
58         return;
59     }
60     stack<int> t;
61     void dfs(int u) {

```

```

62     while(h[u] < e[u].size()) {
63         int q = d[get<1>(e[u][h[u]])];
64         dfs(get<0>(e[u][h[u]++])), t.push(q);
65     }
66     return;
67 }
68 void work() {
69     for(int i = 1; i <= n; i++)
70         if(x[i] == y[i]) b++;
71         else if(x[i] - y[i] == 1) b1++, f = i;
72         else if(y[i] - x[i] == 1) b2++;
73         else cout<<"No Solution!"<<endl, exit(0);
74     if(!(b == n || (b1 == 1 && b2 == 1)))
75         cout<<"No Solution!"<<endl, exit(0);
76     for(int i = 1; i <= n; i++) B::sort(e[i]);
77     dfs(f); assert(t.size() == m);
78     while(!t.empty()) cout<<s[t.top()], t.pop(); cout<<endl;
79     return;
80 }
81 };
82 signed main() {
83     cin>>n; C::m = n;
84     for(int i = 1; i <= n; i++) cin>>s[i];
85     for(int i = 1; i <= n; i++) A::insert(s[i], i);
86     A::dfs();
87     for(int i = 1; i <= n; i++)
88         C::make(change(s[i].front()), change(s[i].back()), g[i]);
89     C::work();
90     return 0;
91 }

```

令 $\sum |s_i| = m$ 。输入数据满足 $1 \leq n, m \leq 10^3$ ，且字符串仅含有小写字母。

2.2.1 判断题

1. (1 分) 将第 5 行删去，程序的行为不变。
2. (1 分) 将第 12 行的 `c - 'a'` 改为 `c - 'a' + 1`，程序的行为不变。
3. 将第 39 行的 `get<0>(e[k])` 改为 `e[k].first`，程序的行为不变。

4. 程序总是能正常运行。

2.2.2 选择题

5. (2分) 当输入为 `3\naab\naza\naea` 时, 输出为 ▲。

A. `azaaeaaab`

B. `aabaeaaaz`

C. `aaaaaabez`

D. `aeaazaaab`

6. 执行第 86 行后, n 和 namespace A 中的 `tot` 的大小关系为 ▲。

A. 总是 $n = \text{tot}$

B. 有时 $n < \text{tot}$, 有时 $n = \text{tot}$

C. 有时 $n > \text{tot}$, 有时 $n = \text{tot}$

D. 无法确定

7. 我们认为 n, m 同阶, 字符集大小为 k , 则程序的时间复杂度为 ▲。

A. $\mathcal{O}(n)$

B. $\mathcal{O}(n^2)$

C. $\mathcal{O}(k \cdot n)$

D. $\mathcal{O}(k \cdot n^2)$

2.3 第 3 题 (14 分)

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 #define Ull unsigned long long
4 const int Mul=29,L=10000005;
5 char a[L];
6 Ull pre[L],suf[L],pw[L];
7 Ull prehash(int l,int r){
8     l--;
9     Ull res=pre[l]*pw[r-l];
10    return pre[r]-res;
```

```

11 }
12 Ull sufhash(int l,int r){
13     r++;
14     Ull res=suf[r]*pw[r-1];
15     return suf[l]-res;
16 }
17 int main(){
18     scanf("%s",a+1);
19     int n=strlen(a+1);
20     pw[0]=1;
21     for(int i=1;i<=n;i++)
22         pw[i]=pw[i-1]*Mul;
23     for(int i=1;i<=n;i++)
24         pre[i]=pre[i-1]*Mul+a[i];
25     for(int i=n;i;i--)
26         suf[i]=suf[i+1]*Mul+a[i];
27     int l=1,r=0,res1=0;
28     while(r<=n){
29         while(l && prehash(l,r)==sufhash(l,r))
30             l--,r++;
31         l++,r--;
32         res1=r-l+1;
33         l++,r++;
34         while(r<=n && prehash(l,r)!=sufhash(l,r))
35             l++,r++;
36     }
37     l=1,r=1;
38     int res2=1;
39     while(r<=n){
40         while(l && prehash(l,r)==sufhash(l,r))
41             l--,r++;
42         l++,r--;
43         res2=r-l+1;
44         l++,r++;
45         while(r<=n && prehash(l,r)!=sufhash(l,r))
46             l++,r++;
47     }

```

```
48     printf("%d",max(res1,res2));
49     return 0;
50 }
```

若无特殊说明，保证输入的字符串包含且仅包含小写字母，且长度在 $[1, 10^7]$ 之间。

2.3.1 判断题

1. 若去掉第 33 行，程序可能死循环。
2. 若随机生成一个长度为 10^5 字符的字符串作为输入，则在第 27 运行结束后，等式 `prehash(921,2024)==sufhash(921,2024)` 成立的概率约为 10^{-7} 。
3. (2 分) 程序时间复杂度为 $O(n)$ ，其中 n 为字符串长度。

2.3.2 选择题

4. (2 分) 假设输入是长 10^7 的、每个字符都是 `a` 或 `b` 中均匀选取的字符串。进行下面 ▲ 选项的改动后，代码的输出发生改变的概率最大。

- A. 把第 3 行改成 `#define Ull unsigned`
 - B. 把 `Mul` 改成 64
 - C. 把第 38 行改成 `int res2=3;`
 - D. 把第 19 行改成 `int n=strlen(a+1)+2;`
5. 输入为 `yummyyummyisatyundou` 时，输出为 ▲。
- A. 5
 - B. 4
 - C. 3
 - D. 2
6. (4 分) 有 ▲ 个含 5 个小写字母的输入，使得输出为 4。
- A. 35126
 - B. 35152
 - C. 17576
 - D. 前三个选项都不对

3 完善程序 (2 题, 每空 3 分, 共 30 分)

3.1 非空好子串统计

给定数列 $\{a_n\}$ 。数列 $\{b_m\}$ 是好的, 当且仅当它能被划分成若干个子序列, 满足每个子序列都构成一个有序的排列。求数列 $\{a_n\}$ 有多少个好的子串。

已知: $1 \leq n \leq 10^5$, $1 \leq a_i \leq n$ 。

提示: 考虑转化原问题。倒序加入数字。加入一个数字时, 考虑合并两个数。使用栈来维护。

试补全以下程序。

```
1 #include <iostream>
2 #include <stack>
3
4 using namespace std;
5
6 const int N = 100005;
7 int n, a[N];
8 int del[N];
9 long long ans;
10 stack<int> res, p[N];
11
12 int main() {
13     cin >> n;
14     for (int i = 1; i <= n; ++i) cin >> a[i];
15
16     res.push(/* Blank 1 */);
17
18     for (int i = n; i >= 1; --i) {
19         if (/* Blank 2 */) {
20             ++del[p[a[i] + 1].top()];
21             p[a[i] + 1].pop();
22         }
23         if (/* Blank 3 */) {
24             res.push(i);
25             /* Blank 4 */;
26         }
27         while (del[res.top()]) res.pop();
28         ans += /* Blank 5 */;
```

```

29     }
30
31     cout << ans << endl;
32     return 0;
33 }

```

1. 第 /* Blank 1 */ 空应该填 ▲。
 - A. n
 - B. 1
 - C. n + 1
 - D. a[n]
2. 第 /* Blank 2 */ 空应该填 ▲。
 - A. !p[a[i] + 1].empty()
 - B. p[a[i] + 1].empty()
 - C. !p[a[i]].empty()
 - D. !p[a[i] - 1].empty()
3. 第 /* Blank 3 */ 空应该填 ▲。
 - A. a[i] > 1
 - B. i != n
 - C. i != 1
 - D. !p[a[i]].empty()
4. 第 /* Blank 4 */ 空应该填 ▲。
 - A. -- del[a[i]];
 - B. p[a[i]].push(i);
 - C. p[a[i]].pop();
 - D. -- del[a[i] + 1];
5. 第 /* Blank 5 */ 空应该填 ▲。
 - A. res.size()
 - B. res.top()
 - C. max(0 , res.size() - i + 1)
 - D. res.top() - i

3.2 网格图上路径转合法括号序列

给定长度为 $2n$ 的仅包含 R（向右）和 D（向下）的字符串，表示一条 $(0,0)$ 到 (n,n) 的路径。可以证明，合法路径一共有 $\binom{2n}{n}$ 种，长度为 $2n$ 的合法括号序列一共有 $\frac{\binom{2n}{n}}{n+1}$ 种。

上述信息意味着，存在构造函数 f ，使得对于每一种合法路径，都可以构造出不同的元素对 (x,y) 。其中 x 为一个长度为 $2n$ 的合法括号序列， y 是一个不超过 n 的自然数，以下程序实现了一种构造函数 f 。

括号序列是一个仅由 $()$ 构成的序列。以下的括号序列是合法的：

1. $()$ 是一个合法括号序列。
2. 如果 A 是一个合法括号序列，则 (A) 也是一个合法括号序列。
3. 如果 A 和 B 都是合法括号序列，则 AB 也是一个合法括号序列。

已知： $1 \leq n \leq 100$ ， $s_i \in \{R,D\}$ 。

提示：可以通过计算字典序来形成对应关系。对于括号序列的计算字典序的问题，可以考虑把括号序列转化，例如 $((()()))$ 可以转化为 $\{3,2,2,1\}$ ，然后用 $f_{i,j}$ 表示转化后的序列长为 i 结尾元素为 j 的序列有多少，用 $s_{i,j}$ 表示 $f_{i,j}$ 的前缀和，同时利用组合数。

试补全程序。

```
1  #include<iostream>
2  #include<cstring>
3  using namespace std;
4
5  const int N = 303, base = 1e4;
6
7  struct BigNum {
8      int len, a[N];
9
10     BigNum(const int& x = 0) {
11         memset(a, 0, sizeof a);
12         len = 0;
13         if (x > 0) {
14             len = 1;
15             a[0] = x;
16         }
17     }
18
19     BigNum operator + (const BigNum& b) {
20         BigNum c;
21         c.len = max(len, b.len) + 1;
```

```

22     int x, y = 0;
23     for (int i = 0; i < c.len; ++i) {
24         x = a[i] + b.a[i] + y;
25         c.a[i] = x % base;
26         y = x / base;
27     }
28     while (c.len && c.a[c.len - 1] == 0) --c.len;
29     return c;
30 }
31
32 BigNum operator - (const BigNum& b) {
33     BigNum c;
34     c.len = max(len, b.len);
35     int x, y = 0;
36     for (int i = 0; i < c.len; ++i) {
37         x = a[i] - b.a[i] + y;
38         if (x < 0) /* Blank 1 */;
39         else c.a[i] = x, y = 0;
40     }
41     while (c.len && c.a[c.len - 1] == 0) --c.len;
42     return c;
43 }
44
45 BigNum operator * (const int& b) {
46     BigNum c;
47     c.len = len + 1;
48     int x, y = 0;
49     for (int i = 0; i < c.len; ++i) {
50         x = a[i] * b + y;
51         c.a[i] = x % base;
52         y = x / base;
53     }
54     while (c.len && c.a[c.len - 1] == 0) --c.len;
55     return c;
56 }
57
58 pair<BigNum, int> div(const int& b) {

```

```

59     BigNum c;
60     c.len = len;
61     int x, y = 0;
62     for (int i = c.len - 1; i >= 0; --i) {
63         x = y * base + a[i];
64         c.a[i] = x / b;
65         y = x % b;
66     }
67     while (c.len && c.a[c.len - 1] == 0) --c.len;
68     return make_pair(c, y);
69 }
70
71 bool operator <= (const BigNum& b) {
72     if (len < b.len) return 1;
73     if (len > b.len) return 0;
74     for (int i = len - 1; i >= 0; --i) {
75         if (a[i] < b.a[i]) return 1;
76         if (a[i] > b.a[i]) return 0;
77     }
78     return 1;
79 }
80 };
81
82 BigNum c[N * 2][N], f[N][N], s[N][N];
83 int n, k;
84 string a;
85 int p[N];
86
87 int main() {
88     cin >> n >> a;
89
90     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
91         f[1][i] = 1;
92         s[1][i] = s[1][i-1] + 1;
93     }
94
95     for (int i = 2; i <= n; ++i) {

```

```

96     for (int j = 1; j <= n; ++j) {
97         f[i][j] = /* Blank 2 */;
98         s[i][j] = s[i][j - 1] + f[i][j];
99     }
100 }
101
102 c[0][0] = 1;
103 for (int i = 1; i <= n << 1; ++i) {
104     c[i][0] = 1;
105     for (int j = 1; j <= i && j <= n+1; ++j)
106         c[i][j] = /* Blank 3 */;
107 }
108
109 BigNum num = 0;
110 int cnt = 0;
111
112 for (int i = 0; i < n << 1; ++i) {
113     if (a[i] == 'R') {
114         ++cnt;
115         num = num + /* Blank 4 */;
116     }
117 }
118
119 pair<BigNum, int> res = num.div(n + 1);
120 num = res.first;
121 int r = res.second;
122
123 for (int i = 1; i <= n; ++i) {
124     p[i] = 1;
125     for (int j = 1; j <= p[i-1]; ++j) {
126         BigNum value = /* Blank 5 */;
127         if (value <= num) {
128             num = num - value;
129             ++p[i];
130         }
131     }
132 }

```

```

133
134     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
135         for (int j = p[i]; j <= p[i-1]; ++j)
136             cout << ')';
137         cout << '(';
138     }
139
140     for (int i = 1; i <= p[n]; ++i) cout << ')';
141     cout << '\n' << r << '\n';
142
143     return 0;
144 }

```

1. 第 /* Blank 1 */ 空应该填 ▲ 。

- A. $c.a[i] = x + base, y = -1$
- B. $c.a[i] = x - base, y = 1$
- C. $c.a[i] = x + base * y, y = -y$
- D. $c.a[i] = x - base * y, y = -y$

2. 第 /* Blank 2 */ 空应该填 ▲ 。

- A. $s[i - 1][j - 1]$
- B. $s[i - 1][j + 1]$
- C. $s[i + 1][j - 1]$
- D. $s[i + 1][j]$

3. 第 /* Blank 3 */ 空应该填 ▲ 。

- A. $c[i][j - 1] + c[i - 1][j - 1]$
- B. $c[i - 1][j - 1] + c[i - 1][j] + c[i][j - 1]$
- C. $c[i - 1][j] + c[i][j - 1]$
- D. $c[i - 1][j] + c[i - 1][j - 1]$

4. 第 /* Blank 4 */ 空应该填 ▲ 。

- A. $c[2 * n - i + 1][n - cnt - 1]$
- B. $c[2 * n - i - 1][n - cnt + 1]$

C. $c[2 * n - i][n - cnt]$

D. $c[2 * n - i + 1][n - cnt - 1]$

5. 第 /* Blank 5 */ 空应该填 ▲。

A. $f[n - i + 1][j]$

B. $f[n - i - 1][j - 1]$

C. $f[n - i + 1][j - 1]$

D. $f[n - i - 1][j + 1]$