# ACM 算法爆哥 & Buns\_out 合订模板

无敌爆哥 & Buns\_out

2023 年 11 月 10 日

# 目录

1	爆哥滴	3
	1.1 拓展卢卡斯	3
	1.2 复数	5
	1.3 数据范围对应最大因子与质因子	6
	1.4 三元环计数	7
2	Buns_out 滴	8
	2.1 Lyndon 分解	8
	2.2 Linux 对拍	10
	2.3 在线查询回文子串数量	11

#### 1 爆哥滴

#### 1.1 拓展卢卡斯

mod 不需要为质数求阶乘部分可以适当的用记忆化

```
ll fac(ll n,int p,int mod){
 2
       if(!n) return 1;
       ll res=1;
 3
       for(int i=2;i<=mod;i++){</pre>
 4
            if(i%p) res=res*i%mod;
 5
 6
        }
 7
        res=ksm(res,n/mod,mod);
        for(int i=2;i<=n\( mod;i++ ){</pre>
 8
            if(i%p) res=res*i%mod;
9
        }
10
11
        return res*fac(n/p,p,mod)%mod;
12 }
13 ll Inv(ll a,ll mod){
       11 x, y;
14
       exgcd(a,mod,x,y);
15
        return (x+mod)%mod;
16
17 }
  11 C(ll n,ll m,int p,int mod){
        11 d=fac(n,p,mod), d1=fac(m,p,mod), d2=fac(n-m,p,mod);
19
20
       11 k=0;
       for(ll i=n;i;i/=p){
21
22
            k+=i/p;
23
        }
24
        for(ll i=m;i;i/=p){
25
            k=i/p;
26
        }
27
        for(ll i=n-m;i;i/=p){
            k=i/p;
28
       }
29
        return d*Inv(d1,mod)%mod*Inv(d2,mod)%mod*ksm(p,k,mod)%
30
           mod;
31 }
```

```
32 ll exlucas(ll n,ll m,int p){
       if(n<0|lm<0|ln<m) return 0;</pre>
33
34
       int x=p;
       tp=0;
35
       for(int i=2;1ll*i*i<=x;i++){</pre>
36
            if(x%i==0){
37
38
                int t=1;
                while(x%i==0){
39
                     x/=i;t*=i;
40
                }
41
                ++tp;
42
                r[tp]=C(n,m,i,t);
43
                md[tp]=t;
44
            }
45
       }
46
       if(x>1) {
47
48
            ++tp;
            r[tp]=C(n,m,x,x),md[tp]=x;
49
50
       }
51
       return CRT();
52 }
```

#### 1.2 复数

```
struct complex_{
       double a,b;
2
       complex_(){a=0;b=0;}
3
       complex_(double _a,double _b){a=_a;b=_b;}
4
       complex_ operator +(const complex_ &w)const{
5
           return complex_(a+w.a,b+w.b);
6
7
       }
       complex_ operator -(const complex_ &w)const{
8
           return complex_(a-w.a,b-w.b);
9
       }
10
       complex_ operator *(const complex_ &w)const{
11
           return complex_(a*w.a-b*w.b,a*w.b+b*w.a);
12
       }
13
       complex_ operator /(const complex_ &w)const{
14
           return complex_(a*w.a+b*w.b,b*w.a-a*w.b)/(w.a*w.a+
15
              w.b*w.b);
16
       }
17
       complex_ operator /(const double w){
           return complex_(a/w,b/w);
18
       }
19
20 };
```

## 1.3 数据范围对应最大因子与质因子

n<=	$10^{1}$	$10^{2}$	$10^{3}$	$10^4$	$10^{5}$	$10^{6}$	$10^{7}$	$10^{8}$	$10^{9}$
$\max\{w(n)\}$	2	3	4	5	6	7	8	8	9
$\max\{d(n)\}$	4	12	32	64	128	240	448	768	1344
n<=	$10^{11}$	$10^{13}$	$10^{12}$	$10^{13}$	$10^{14}$	$10^{15}$	$10^{16}$	$10^{17}$	$10^{18}$
$\max\{w(n)\}$	10	10	11	12	12	13	13	14	15
$max\{d(n)\}$	2304	4032	6720	10752	17280	26880	41472	64512	103680

#### 1.4 三元环计数

```
for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
            in[p[i].v]++;
2
            in[p[i].u]++;
 3
 4
        }
        for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
 5
            int x=p[i].v,y=p[i].u;
 6
            if(in[x]>in[y]) swap(x,y);
 7
            else if(in[x]==in[y]&&x>y) swap(x,y);
8
            v[x].push_back(y);
9
        }
10
        int ans=0;
11
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
12
            for(int k:v[i]) up[k]=i;
13
            for(int j:v[i]){
14
15
                for(int k:v[j]){
                     ans+=(up[k]==i);
16
                }
17
            }
18
        }
19
```

#### 2 Buns\_out 滴

8

#### 2.1 Lyndon 分解

```
1 /*
2 将S分成若干个部分S=S1S2S3..Sm 每个串都是 Lyndon Word
3 一个字符串 s 是一个 Lyndon Word 表示 s 是其所有后缀中的最
      小者。
4 */
5 vector<string> duval(string const &s) {
       int n = s.size(), i = 0;
6
       vector<string> fac;
7
       while (i < n) {</pre>
8
           int j = i + 1, k = i;
9
           while (j < n \&\& s[k] <= s[j]) {
10
11
               if (s[k] < s[j]) k = i;
12
               else k++;
13
               j++;
14
           }
           while (i <= k) {
15
               fac.push_back(s.substr(i, j - k));
16
               i += j - k;
17
18
           }
19
       }
20
       return fac;
21 }
22 // duval_algorithm
23 vector<int> duval2(string const &s) {
       int n = s.size(), i = 0;
24
25
       vector<int> fac;
       while (i < n) {
26
27
           int j = i + 1, k = i;
           while (j < n \&\& s[k] <= s[j]) {
28
               if (s[k] < s[j])k = i;
29
30
               else k++;
31
               j++;
           }
32
```

```
while (i \ll k) {
33
               i += j - k;
34
              fac.push_back(i);
35
           }
36
37
       }
38 return fac;
39 }
40 void solve()
41 {
      string s;
42
       cin >> s;
43
       auto v = duval2(s);
44
45
      for (auto i : v) {
46
47
           cout << i << "_";
       }
48
49 }
```

### 2.2 Linux 对拍

```
1 int main(){
       while(1){
2
3
           printf("The_result_of_No._%d_Case_is:__",++cases);
           system("./data");
4
           system("./BF");
5
6
           system("./test");
7
           if(system("diff_BF.out_test.out")){
               puts("Wrong Answer\n");
8
9
               return 0;
           }
10
           puts("Accepted");
11
12
       }
       return 0;
13
14 }
```

#### 2.3 在线查询回文子串数量

```
1 /*
2 1: 在字符串 s 的末尾添加一个字符串
3 2: 在字符串 s 的前端添加一个字符串的 反序
4 3: 查询字符串 s 的所有非空回文子串的数量
5 */
6
7
   struct PAM {
8
       char s[maxn];
9
       int ptrf, ptrb;
10
       int node, len[maxn + 5], fail[maxn + 5], ch[maxn +
11
         57[267;
       int rlas, llas, dep[maxn + 5];
12
13
       PAM() { node = rlas = llas = 1, len[1] = -1, fail[0] =
14
          1; }
       void set(int _x,int _y){
15
          ptrf=_x;
16
17
          ptrb=_y;
18
       }
19
20
       inline int push_front( char c ) {
           s[--ptrf] = c, c -= 'a'; int p = llas;
21
           for ( ; s[ptrf + len[p] + 1] != s[ptrf]; p = fail[
22
             p]);
           if ( !ch[p][c] ) {
23
24
              len[++node] = len[p] + 2; int q = fail[p];
              for ( ; s[ptrf + len[q] + 1] != s[ptrf]; q =
25
                 fail[q] );
              dep[node] = dep[fail[node] = ch[q][c]] + 1, ch
26
                 [p][c] = node;
           }
27
          llas = ch[p][c];
28
          if ( len[llas] == ptrb - ptrf + 1 ) rlas = llas;
29
           return dep[llas];
30
```

```
31
       }
32
       inline int push_back( char c ) {
33
           s[++ptrb] = c, c -= 'a'; int p = rlas;
34
           for ( ; s[ptrb - len[p] - 1] != s[ptrb]; p = fail[
35
              p]);
           if ( !ch[p][c] ) {
36
                len[++node] = len[p] + 2; int q = fail[p];
37
               for ( ; s[ptrb - len[q] - 1] != s[ptrb]; q =
38
                   fail[q]);
               dep[node] = dep[fail[node] = ch[q][c]] + 1, ch
39
                   [p][c] = node;
40
           }
           rlas = ch[p][c];
41
           if ( len[rlas] == ptrb - ptrf + 1 ) llas = rlas;
42
           return dep[rlas];
43
44
       }
45 }pam;
46 string str;
47 ll ans=0;
48 int q;
49 void solve()
50 {
51
       pam.set(3e5+1,3e5);
       cin>>str;
52
       for(auto i:str)
53
           ans+=pam.push_back(i);
54
       cin>>a;
55
       while(q--)
56
       {
57
58
           int op;
           cin>>op;
59
           if(op==1)
60
           {
61
62
                cin>>str;
63
               for(auto i:str)
                    ans+=pam.push_back(i);
64
```

```
}
65
            else if(op==2)
66
            {
67
                cin>>str;
68
                for(auto i:str)
69
                     ans+=pam.push_front(i);
70
71
            }
72
            else cout<<ans<<endl;</pre>
       }
73
74 }
```