polya计数

组合数学 polya计数

定理总结:

计数总数 = 在每一种置换下染色不变的染色数/所有置换数

简单应用

hdoj 3923

题目意思是给我们n个小球,求用m种颜色在一个圈上排列的方法数,我们只需要列举出每一种置换的循环节个数就好。 1 旋转:

旋转的方法有n种,每一种的循环节个数为gcd(n,i)(0<=i<=n),循环节长度为n/gcd(n,i)。

2.翻转:

翻转要分情况:

(1)n为奇数: 当n是奇数时只有一种翻折方式,沿着一个点和对边的中点翻折。循环节个数为(n-1)/2+1.

(2)n为偶数:当n为偶数的时候有两种翻折方式,一个是沿着一个点和对边翻折,循环节为(n-2)/2+2,一个是沿着一条边的中点和对边的中点翻折,循环节是n/2.

```
1. #include <iostream>
 2. #include <algorithm>
 3. #include <cstdio>
 4. #include <cstring>
 5. using namespace std;
 6. const long long mod = 1e9 + 7;
7. int n, c;
8.
9. long long p(long long base, long long r)
10.
        long long ret = 1;
11.
12.
        while (r) {
13.
            if (r & 1) {
                ret = (ret * base) % mod;
14
15.
16.
            r >>= 1;
            base = (base * base) % mod;
17.
18.
19.
        return ret;
20.
21.
22. int gcd(int a, int b)
23. {
24.
        int r;
25.
        while (b) {
          r = a \% b;
            a = b;
27.
28.
            b = r;
29.
30.
        return a;
31. }
32.
33. int main()
34. {
        int t, tc = 1;
35.
        scanf("%d", &t);
while (t --) {
36.
37.
            scanf("%d%d", &c, &n);
38.
39.
            long long ans;
            if (n & 1)
40.
                ans = (1LL * p(c, (n + 1) / 2) * n \% mod);
41.
42.
            } else {
43.
                ans = (1LL * n / 2 * p(c, n / 2) % mod + 1LL * n / 2 * p(c, n / 2 + 1) % mod) % mod;
44.
45.
            for (int i = 1; i \le n; i ++) {
                ans = (ans + p(c, gcd(n, i))) \% mod;
```

```
47. }
48. ans = (ans * p(2 * n, mod - 2) % mod);
49. printf("Case #%d: %d\n", tc ++, ans);
50. }
51. return 0;
52. }
```

欧拉函数优化

poj2154

题目要求:给出两个整数n和p,代表n个珠子,n种颜色,要求不同的项链数,并对结果mod(p)处理。 置换只有旋转一种方式,那么共有n个置换.

暴力枚举每一种置换会超时,可以考虑这样的优化:我们只枚举循环节的长度 $m{l}$ (这样循环节的个数就是 $m{fracnl}$),显然 $m{l}$ 必然是 $m{n}$ 的因数,如果可以这样做,我们就可以在 \sqrt{n} 的时间里完成。

我们知道对于第i个置换,其循环节长度为gcd(n,i),我们要找的就是使gcd(n,i)=l的i的个数,也就是

$$S_n^l = s_{rac{n}{l}}^1 = \phi(rac{n}{l})$$

$$ans = rac{\sum_{l|n} \phi(l) \cdot n^{rac{n}{l}}}{n} \ = \sum_{l|n} \phi(l) \cdot n^{rac{n}{l}-1}$$

```
1. #include <iostream>
 2. #include <cstdio>
 3. #include <cstring>
 4. #include <algorithm>
 5. #include <cmath>
 6. using namespace std;
7. const int MAX = 1e5 + 10;
8. int n, mod, vis[MAX], prime[MAX], cnt, euler[MAX];
10. void init()
11. {
12.
        euler[1] = 1;
13.
        for (int i = 2; i < MAX; i ++) {
            if (!vis[i]) {
14.
                prime[cnt ++] = i;
15.
                 euler[i] = i - 1;
16.
17.
            for (int j = 0; j < cnt; j ++) {
18.
                 if (1LL * i * prime[j] >= MAX) break;
19.
20.
                 vis[i * prime[j]] = 1;
21.
                 if (i \% prime[j] == 0) {
22.
                     euler[i * prime[j]] = euler[i] * prime[j];
23.
24.
                } else {
                     euler[i * prime[j]] = euler[i] * (prime[j] - 1);
25.
            //cout << euler[i] << " ";
28
29.
30. }
31.
32. int p(int base, int r)
        int ret = 1;
34.
35.
        while (r) {
36.
            if (r & 1) {
37.
                ret = (ret * base) % mod;
38.
39.
            r \gg 1;
40.
            base = (base * base) % mod;
41.
42.
        return ret:
43. }
44.
45. int getEuler(int x)
46.
47.
        if (x < MAX) return euler[x];
48.
        int ret = x;
```

```
49.
         for (int i = 0; i < cnt; i ++) {
50.
             if (prime[i] * prime[i] > x) break;
51.
             if (x \% prime[i] == 0)
                 ret = ret / prime[i] * (prime[i] - 1);
x /= prime[i];
52.
53.
                 while (x % prime[i] == 0) \{
54.
55.
                     x /= prime[i];
56.
57.
            }
58.
59.
        if (x != 1) {
            ret = ret / x * (x - 1);
60.
61.
62.
        return ret;
63.
64.
65. int main()
66.
        init();
67.
68.
        int t;
        scanf("%d", &t);
69.
70.
        while (t --)
             \operatorname{scanf}("%d%d", &n, &mod);
71
72.
             int ans = 0:
73.
             for (int 1 = 1; 1 * 1 <= n; 1 ++) {
                 if (n \% 1 == 0)
74.
                      // 乘方幂次减一的原因是最后要除以总置换数n
75.
76.
                      if (1 * 1 < n) {
77.
                          ans = (ans + getEuler(1) \% mod * p(n \% mod, (n / 1 - 1))) \% mod;
                          ans = (ans + getEuler(n / 1) \% mod * p(n \% mod, (1 - 1))) \% mod;
78.
79.
                      } else {
80.
                          ans = (ans + getEuler(1) \% mod * p(n \% mod, (1 - 1))) \% mod;
81.
82.
83.
            printf("%d\n", ans);
84.
85.
86. }
```

矩阵优化

poj 2888

题意:做一串项链,长度为n,有m种珠子,旋转后项链和旋转前项链视为同一种。有k种限制,表示两种颜色的珠子不 能挨在一起,求染色数。

除了用到了上面的euler函数优化之外,还用到了一个计数技巧:

在图上求从a走到b恰好用i步的走法=(邻接矩阵^i)[a][b]

试想:可以把循环节看作是一个回路,假设循环节的长度为l,那么第1个珠子和第l+1个珠子的颜色是一样的,枚举第1个珠子的颜色,上色的种数就是从第一个颜色出发,走l步回到第1种颜色的路径数。 因此,在循环节长度为l的置换下,染色不变的染色数就是邻接矩阵的l次幂的迹。

```
2. #include <cstdio>
 3. #include <algorithm>
 4. #include <cstring>
 5. using namespace std;
 6. const int MAX = 1e9 + 10;
 7. const int MAXM = 12;
 8. const int MAXP = 1e5 + 10;
 9. const int mod = 9973;
10. int prime[MAXP], cnt, vis[MAXP], n, k, m;
11
12. struct Matrix {
        int r, c;
        int mat[MAXM][MAXM];
14.
15.
        Matrix () : r(m), c(m) {
            memset(mat, 0, sizeof mat);
16.
17.
        Matrix (int i) : r(m), c(m) {
18.
19.
            memset (mat, 0, sizeof mat);
20.
            for (int j = 1; j \le r; j ++) {
21.
                mat[j][j] = i;
```

1. #include <iostream>

```
22.
23.
24.
        Matrix (int rr, int cc) : r(rr), c(cc) {
            memset(mat, 0, sizeof mat);
25.
26.
27.
        void fill(void) {
             for (int i = 1; i \le r; i ++) {
28.
29.
                 for (int j = 1; j \le c; j ++) {
30.
                     mat[i][j] = 1;
31.
32.
33.
        void mul(const Matrix& rhs) {
34.
            Matrix ret;
35.
36.
             for (int i = 1; i \le r; i \leftrightarrow +) {
37.
                 for (int j = 1; j \le rhs.c; j ++) {
38.
                     for (int k = 1; k \le c; k ++) {
39.
                          ret.mat[i][j] = ((ret.mat[i][j] + mat[i][k] * rhs.mat[k][j])) % mod;
40.
41.
42.
43.
            memcpy(mat, ret.mat, sizeof ret.mat);
44.
45.
        static Matrix p(Matrix base, long long r) {
46.
             Matrix ret;
47.
             ret.c = ret.r = m;
             for (int i = 1; i \le m; i ++) {
48.
49.
                 ret.mat[i][i] = 1;
50.
51.
             while (r) {
52.
                 if (r & 1) {
53.
                     ret. mul (base);
54.
                 r >>= 1;
55.
                 base.mul(base);
56.
57.
58.
            return ret;
59.
60. } g;
61.
62. int quickp(int base, int r)
63.
64.
        int ret = 1;
65.
        while (r) {
66.
             if (r & 1) {
                 ret = (ret * base) % mod;
67.
68.
            r >>= 1;
69.
70.
            base = (base * base) % mod;
71.
72.
        return ret;
73. }
74.
75.
76. void getprime()
77.
        for (int i = 2; i < MAXP; i ++) {
78.
79.
             if (!vis[i]) {
80.
                 prime[cnt ++] = i;
81.
82.
             for (int j = 0; j < cnt; j ++) {
                 if (i * prime[j] >= MAXP) break;
83.
                 vis[i * prime[j]] = 0;
84.
85.
                 if (i % prime[j] == 0) {
86.
                     break;
87.
88.
89.
90.
91.
92. int euler(int x)
93. {
94.
         int i = 0, ret = x;
        while (prime[i] * prime[i] <= x) {</pre>
95.
             if (x \% prime[i] == 0) {
96.
97.
                 ret = ret / prime[i] * (prime[i] - 1);
                 do {
98.
99.
                     x /= prime[i];
```

```
\} while (x % prime[i] == 0);
100.
101.
102.
             ++ i;
103.
         if (x != 1) {
104.
             ret = ret / x * (x - 1);
105.
106.
107.
         return ret % mod;
108.
109.
110. int gettr(const Matrix& mm, long long r)
111. {
112.
         int ret = 0;
113.
         Matrix mmm = Matrix::p(mm, r);
         for (int i = 1; i \leftarrow mmm.r; i \leftrightarrow ++) {
114.
115.
             ret = (ret + mmm. mat[i][i]) \% mod;
116.
117.
         return ret;
118. }
119.
120. int polya(void)
121. {
122.
         int ans = 0;
123.
         for (int i = 1; i * i <= n; i ++) {
              if (n \% i == 0) {
124.
125.
                  if (i * i != n) {
                      ans = (ans + euler(n / i) * gettr(g, i)) % mod;
126.
127.
                      ans = (ans + euler(i) * gettr(g, n / i)) % mod;
128.
                  } else {
129.
                      ans = (ans + euler(i) * gettr(g, i)) % mod;
130.
131.
132.
133.
         ans = (ans * quickp(n % mod, mod - 2)) % mod;
134.
         return ans;
135. }
136.
137. int main()
138.
139.
         getprime();
140.
         int t;
141.
         scanf("%d", &t);
142.
         while (t --) {
              scanf("%d%d%d", &n, &m, &k);
143.
144.
              g.c = g.r = m;
145.
              g. fill();
146.
              int u, v;
147.
              for (int i = 1; i \le k; i ++) {
                  scanf ("%d%d", &u, &v);
148.
                  g.mat[u][v] = g.mat[v][u] = 0;
149.
150.
             printf("%d\n", polya());
151.
         }
152.
153. }
```