

分治

分治法思想

将一个难以直接解决的大问题，分割成一些规模较小的相同问题。

分治策略

对于一个规模为 n 的问题，若该问题可以容易地解决（比如说规模 n 较小）则直接解决，否则将其分解为 k 个规模较小的子问题，这些子问题互相独立且与原问题形式相同，递归地解这些子问题，然后将各子问题的解合并得到原问题的解。这种算法设计策略叫做分治法。

分治法适用的情况

1. 该问题的规模缩小到一定的程度就可以容易地解决
2. 该问题可以分解为若干个规模较小的相同问题，即该问题具有最优子结构性质。
3. 利用该问题分解出的子问题的解可以合并为该问题的解；
4. 该问题所分解出的各个子问题是相互独立的，即子问题之间不包含公共的子子问题

分治之二分

每次查找都将求解规模缩小了一半

必须是有序的数组

模板

```

1  int binary_search(int *num, int n, int x) {
2      int l = 0, r = n - 1, mid;
3      while (l <= r) {
4          mid = (l + r) >> 1;
5          if (num[mid] == x) return mid;
6          if (num[mid] > x) r = mid - 1;
7          else l = mid + 1;
8      }
9      return -1;
10 }

```

延伸问题

- 最小值最大化
- 最大值最小化

练习题

P2440 木材加工

解题思路

最小值最大

代码

```

1  #include<iostream>
2  using namespace std;
3
4  int arr[100005] = {0};
5
6  int main() {
7      int n, k, l = 1, r = 0;
8      cin >> n >> k;
9      for (int i = 0; i < n; i++) {
10         cin >> arr[i];
11         r = max(r, arr[i]);
12     }
13     while (l <= r) {
14         int mid = (l + r) >> 1, cnt = 0;
15         for (int i = 0; i < n; i++) cnt += arr[i] / mid;
16         if (cnt >= k) l = mid + 1;

```

```

17         else r = mid - 1;
18     }
19     if (r < 1) r = 0;
20     cout << r << endl;
21     return 0;
22 }

```

P1226 【模板】快速幂||取余运算

代码

```

1  #include <iostream>
2  #include <cstdio>
3  using namespace std;
4
5  typedef long long LL;
6
7  LL quick_pow(LL b, LL p, LL k) {
8      LL ret = 1;
9      while (p) {
10         if (p & 1) ret = ret * b % k;
11         b = b * b % k;
12         p >>= 1;
13     }
14     return ret % k;
15 }
16
17 int main() {
18     LL b, p, k;
19     cin >> b >> p >> k;
20     printf("%lld^%lld mod %lld=%lld\n", b, p, k, quick_pow(b,
21     p, k));
22     return 0;
23 }

```

P1908 逆序对

解题思路

归并排序原理

原数组 arr，从数组左半部分取出一个元素 a_i ，从数组右半部分取出一个元素 a_j ，如果 $a_i \leq a_j$ ，则将 a_i 放到数组 temp 中，依次类推，再将数组 temp 拷贝回数组的相应位置。

解题方法

采用归并排序，可以利用分治的思想，将数组分为左右两部分，因为我们采用归并排序，所以左右两部分都是相对有序的，例如：

left	right
5, 6, 7, 8	1, 2, 3, 4

数组中 1 比左数组中所有元素都小，所以把 1 放入 temp 数组，此时左数组中所有元素都可以和 1 组成逆序对，所以逆序对总数加上左数组中没有放入 temp 数组中元素的个数。

代码

```
1  #include <iostream>
2  #include <cstdio>
3  using namespace std;
4
5  typedef long long LL;
6  const int LEN = 500010;
7
8  int arr[LEN] = {0}, temp[LEN] = {0};
9  LL ans = 0;
10
11 // 快速读入
12 inline int read() {
13     int x = 0, f = 1;
14     char ch = getchar();
15     while (ch < '0' || ch > '9') { if (ch == '-') f = -1; ch = getchar(); }
16     while (ch >= '0' && ch <= '9') { x = x * 10 + (ch - '0'); ch = getchar(); }
17     return x * f;
18 }
19
20 // 归并排序
21 void merge_sort(int l, int r) {
22     if (r - l < 2) return ;
```

```

23     int mid = (l + r) / 2;
24     merge_sort(l, mid);
25     merge_sort(mid, r);
26     int i = l, j = mid, k = 0;
27     while (i < mid || j < r) {
28         if (j >= r || (i < mid && arr[i] <= arr[j])) {
29             temp[k++] = arr[i++];
30         } else {
31             temp[k++] = arr[j++];
32             // 此时左侧没有放入 temp 数组中的元素都大于 arr[j]
33             // 所以逆序对的总数加上这些元素的个数
34             ans = ans + (mid - i);
35         }
36     }
37     for (i = l; i < r; ++i) arr[i] = temp[i - l];
38     return ;
39 }
40
41 int main() {
42     int n = read();
43     for (int i = 0; i < n; ++i) arr[i] = read();
44     merge_sort(0, n);
45     printf("%lld\n", ans);
46     return 0;
47 }

```

P1010 幂次方

解题思想

将一个数字表示为 $2(0) \ 2 \ 2(2)$ 加和嵌套的形式，我们只需用递归一直拆分即可

代码

```

1  #include <iostream>
2  #include <string>
3  #include <cmath>
4  using namespace std;
5
6  const int LEN = 16;
7  int arr_pow[20] = {0};
8  string arr_ch[3] = {"2(0)", "2", "2(2)"};
9  string ans;
10
11 // 将  $2^0 \sim 2^{16}$  打表

```

```
12 void init() {
13     arr_pow[0] = 1;
14     for (int i = 1; i <= LEN; i++) {
15         arr_pow[i] = arr_pow[i - 1] * 2;
16     }
17     return ;
18 }
19
20 // 递归判断 n 该如何展开
21 void dfs(int n, int k) {
22     int now = floor(log2(n)); // now 最大等于 2 的几次幂
23     if (now == 2) ans += arr_ch[2];
24     else if (now == 1) ans += arr_ch[1];
25     else if (now == 0) ans += arr_ch[0];
26     else {
27         // now 还需要继续展开
28         ans += "2(";
29         dfs(now, now);
30         ans += ')';
31     }
32
33     // 展开 n - arr_pow[now] 的剩余部分
34     if (n - arr_pow[now] > 0) {
35         ans += '+';
36         dfs(n - arr_pow[now], now);
37     }
38     return ;
39 }
40
41 int main() {
42     init();
43     int n;
44     cin >> n;
45     dfs(n, LEN);
46     cout << ans << endl;
47     return 0;
48 }
```