

数据结构

Processon: <https://www.processon.com/view/link/5caf6129e4b0773d8c0be48b>

数据结构	1
冒泡（基于交换）	1
快排（基于交换）	2
简单选择	4
归并	5
桶排序	8

冒泡（基于交换）

```
1. #include <iostream>
2. using namespace std;
3. template<typename T>
4. //整数或浮点数皆可使用
5. void bubble_sort(T arr[], int len)
6. {
7.     int i, j; T temp;
8.     for (i = 0; i < len - 1; i++)
9.         for (j = 0; j < len - 1 - i; j++)
10.            if (arr[j] > arr[j + 1])
11.            {
12.                temp = arr[j];
13.                arr[j] = arr[j + 1];
14.                arr[j + 1] = temp;
15.            }
16. }
17. int main()
18. {
19.     int arr[] = { 61, 17, 29, 22, 34, 60, 72, 21, 50, 1, 62 };
20.     int len = (int) sizeof(arr) / sizeof(*arr);
21.     bubble_sort(arr, len);
22.     for (int i = 0; i < len; i++)
23.         cout << arr[i] << ' ';
24.
25.     cout << endl;
26.
27.     float arrf[] = { 17.5, 19.1, 0.6, 1.9, 10.5, 12.4, 3.8, 19.7, 1.5, 25.4, 28.6, 4.4, 23.8, 5.4 };
28.     len = (int) sizeof(arrf) / sizeof(*arrf);
29.     bubble_sort(arrf, len);
```

```
30.     for (int i = 0; i < len; i++)
31.         cout << arrf[i] << ' ';
32.
33.     return 0;
34. }
```

快排（基于交换）

```
1.  #include <iostream>
2.  //快排
3.  using namespace std;
4.
5.  void Qsort(int arr[], int low, int high){
6.      if (high <= low) return;
7.      int i = low;
8.      int j = high + 1;
9.      int key = arr[low];
10.     while (true)
11.     {
12.         /*从左向右找比 key 大的值*/
13.         while (arr[++i] < key)
14.         {
15.             if (i == high){
16.                 break;
17.             }
18.         }
19.         /*从右向左找比 key 小的值*/
20.         while (arr[--j] > key)
21.         {
22.             if (j == low){
23.                 break;
24.             }
25.         }
26.         if (i >= j) break;
27.         /*交换 i,j 对应的值*/
28.         int temp = arr[i];
29.         arr[i] = arr[j];
30.         arr[j] = temp;
31.     }
32.     /*中枢值与 j 对应值交换*/
33.     int temp = arr[low];
34.     arr[low] = arr[j];
35.     arr[j] = temp;
36.     Qsort(arr, low, j - 1);
```

```
37.   Qsort(arr, j + 1, high);
38. }
39.
40. int main()
41. {
42.     int a[] = {57, 68, 59, 52, 72, 28, 96, 33, 24};
43.
44.     Qsort(a, 0, sizeof(a) / sizeof(a[0]) - 1);/*这里原文第三个参数要减 1 否则内存越界*/
45.
46.     for(int i = 0; i < sizeof(a) / sizeof(a[0]); i++)
47.     {
48.         cout << a[i] << " ";
49.     }
50.
51.     return 0;
52. }/*参考数据结构 p274(清华大学出版社，严蔚敏)*/
```

简单选择

```
1. #include<iostream>
2. #include<time.h>
3. #include<iomanip>
4. using namespace std;
5. const int N=10;
6. int main()
7. {
8.     int a[N],i,j,temp,b;
9.     srand(time(NULL));
10.    for(i=0;i<N;i++)
11.        a[i]=rand()%100;
12.    for(i=0;i<N;i++)
13.        cout<<setw(3)<<a[i];
14.    cout<<endl;
15.    for(i=0;i<N-1;i++)
16.    {
17.        temp=i;
18.        for(j=i+1;j<N;j++)
19.        {
20.            if(a[temp]>a[j])
21.                temp=j;
22.        }
23.        if(i!=temp)
24.        {
25.            b=a[temp];
26.            a[temp]=a[i];
27.            a[i]=b;
28.        }
29.    }
30.    for(i=0;i<N;i++)
31.        cout<<setw(3)<<a[i];
32.    cout<<endl;
33. }
```

归并

//非递归

```
1.  #include<iostream>
2.  #include<ctime>
3.  #include<cstring>
4.  #include<cstdlib>
5.  using namespace std;
6.  /**将 a 开头的长为 length 的数组和 b 开头长为 right 的数组合并 n 为数组长度，用于最后一组
    */
7.  void Merge(int* data,int a,int b,int length,int n){
8.      int right;
9.      if(b+length-1 >= n-1) right = n-b;
10.     else right = length;
11.     int* temp = new int[length+right];
12.     int i=0, j=0;
13.     while(i<=length-1 && j<=right-1){
14.         if(data[a+i] <= data[b+j]){
15.             temp[i+j] = data[a+i];i++;
16.         }
17.         else{
18.             temp[i+j] = data[b+j];
19.             j++;
20.         }
21.     }
22.     if(j == right){/**a 中还有元素，且全都比 b 中的大,a[i]还未使用
23.         memcpy(temp + i + j, data + a + i, (length - i) * sizeof(int));
24.     }
25.     else if(i == length){
26.         memcpy(temp + i + j, data + b + j, (right - j)*sizeof(int));
27.     }
28.     memcpy(data+a, temp, (right + length) * sizeof(int));
29.     delete [] temp;
30. }
31. void MergeSort(int* data, int n){
32.     int step = 1;
33.     while(step < n){
34.         for(int i=0; i<=n-step-1; i+=2*step)
35.             Merge(data, i, i+step, step, n);
36.         /**将 i 和 i+step 这两个有序序列进行合并
37.         /**序列长度为 step
38.         /**当 i 以后的长度小于或者等于 step 时，退出
39.         step*=2;/**在按某一步长归并序列之后，步长加倍
```

```

40. }
41. }
42. int main(){
43.     int n;
44.     cin>>n;
45.     int* data = new int[n];
46.     if(!data) exit(1);
47.     int k = n;
48.     while(k--){
49.         cin>>data[n-k-1];
50.     }
51.     clock_t s = clock();
52.     MergeSort(data, n);
53.     clock_t e = clock();
54.     k=n;
55.     while(k--){
56.         cout<<data[n-k-1]<<' ';
57.     }
58.     cout<<endl;
59.     cout<<"the algorithm used"<<e-s<<"milliseconds."<<endl;
60.     delete data;
61.     return 0;
62. }

```

//递归

```

1. #include<iostream>
2. using namespace std;
3. void merge(int *data, int start, int mid, int end, int *result)
4. {
5.     int i, j, k;
6.     i = start;
7.     j = mid + 1;           //避免重复比较 data[mid]
8.     k = 0;
9.     while (i <= mid && j <= end)    //数组 data[start,mid]与数组[mid,end]均没有全部归入数组
        result 中去
10.    {
11.        if (data[i] <= data[j])    //如果 data[i]小于等于 data[j]
12.            result[k++] = data[i++]; //则将 data[i]的值赋给 result[k], 之后 i,k 各加一, 表示后移一位
13.        else
14.            result[k++] = data[j++]; //否则, 将 data[j]的值赋给 result[k], j,k 各加一
15.    }
16.    while (i <= mid)           //表示数组 data[mid,end]已经全部归入 result 数组中去了, 而数组
        data[start,mid]还有剩余
17.        result[k++] = data[i++]; //将数组 data[start,mid]剩下的值, 逐一归入数组 result

```

```

18.  while (j <= end)           //表示数组 data[start,mid]已经全部归入到 result 数组中去了，而数
    组[mid,high]还有剩余
19.      result[k++] = data[j++];    //将数组 a[mid,high]剩下的值，逐一归入数组 result
20.
21.  for (i = 0; i < k; i++)        //将归并后的数组的值逐一赋给数组 data[start,end]
22.      data[start + i] = result[i]; //注意，应从 data[start+i]开始赋值
23.  }
24.  void merge_sort(int *data, int start, int end, int *result)
25.  {
26.      if (start < end)
27.      {
28.          int mid = start + (end-start) / 2; //避免溢出 int
29.          merge_sort(data, start, mid, result);    //对左边进行排序
30.          merge_sort(data, mid + 1, end, result);  //对右边进行排序
31.          merge(data, start, mid, end, result);    //把排序好的数据合并
32.      }
33.  }
34.  void amalgamation(int *data1, int *data2, int *result)
35.  {
36.      for (int i = 0; i < 10; i++)
37.          result[i] = data1[i];
38.      for (int i = 0; i < 10; i++)
39.          result[i + 10] = data2[i];
40.  }
41.  int main()
42.  {
43.      int data1[10] = { 1,7,6,4,9,14,19,100,55,10 };
44.      int data2[10] = { 2,6,8,99,45,63,102,556,10,41 };
45.      int *result = new int[20];
46.      int *result1 = new int[20];
47.      amalgamation(data1, data2, result);
48.      for (int i = 0; i < 20; ++i)
49.          cout << result[i] << " ";
50.      cout << endl;
51.      merge_sort(result, 0, 19, result1);
52.      for (int i = 0; i < 20; ++i)
53.          cout << result[i] << " ";
54.      delete[] result;
55.      delete[] result1;
56.      return 0;
57.  }

```

桶排序



桶排序 (Bucket sort)或所谓的**箱排序**，是一个**排序算法**，工作的原理是将数组分到有限数量的桶子里。每个桶子再个别排序（有可能再使用别的**排序算法**或是以递归方式继续使用桶排序进行排序）。桶排序是**鸽巢排序**的一种**归纳**结果。当要被排序的数组内的数值是均匀分配的时候，桶排序使用线性时间（ $O(n)$ ）。但桶排序并不是 比较排序，他不受到 $O(n \log n)$ 下限的影响。

中文名	桶排序	数据结构设计	链表可以采用很多种方式实现
要 求	数据的长度必须完全一样	性 质	平均情况下桶排序以线性时间运行
公 式	$Data=rand() / 10000 + 10000$	原 理	桶排序利用函数的映射关系
		领 域	计算机算法

海量数据

一年的全国高考考生人数为500 万，分数使用标准分，最低100，最高900，没有小数，要求对这500 万元素的**数组**进行排序。

分析：对500W**数据排序**，如果基于比较的先进排序，平均比较次数为 $O(5000000 * \log 5000000) \approx 1.112$ 亿。但是我们发现，这些数据都有特殊的条件： $100 \leq score \leq 900$ 。那么我们就可以考虑桶排序这样一个“投机取巧”的办法、让其在毫秒级别就完成500万排序。

方法：创建801(900-100)个桶。将每个考生的分数丢进 $f(score)=score-100$ 的桶中。这个过程从头到尾遍历一遍数据只需要500W次。然后根据桶号大小依次将桶中数值输出，即可以得到一个有序的序列。而且可以很容易的得到100分有***人，501分有***人。

实际上，桶排序对数据的条件有特殊要求，如果上面的分数不是从100-900，而是从0-2亿，那么分配2亿个桶显然是不可能的。所以桶排序有其局限性，适合元素值集合并不大的情况。

典型

在一个文件中有10G个整数，乱序排列，要求找出中位数。内存限制为2G。只写出思路即可（内存限制为2G意思是可以使用2G空间来运行程序，而不考虑本机上其他软件内存占用情况。）关于中位数：数据排序后，位置在最中间的数值。即将数据分成两部分，一部分大于该数值，一部分小于该数值。中位数的位置：当样本数为奇数时，中位数 $= (N+1)/2$ ；当样本数为偶数时，中位数为 $N/2$ 与 $1+N/2$ 的均值（那么10G个数的中位数，就第5G大的数与第5G+1大的数的均值了）。

分析：既然要找中位数，很简单就是排序的想法。那么基于**字节**的桶排序是一个可行的方法。