



# 合并排序

## 《数据结构》

指院网络工程教研中心 陈卫卫

初始

[49] [38] [65] [97] [76] [13] [27]

一趟归并

[38 49] [65 97] [13 76] [27]

二趟归并

[38 49 65 97] [13 27 76]

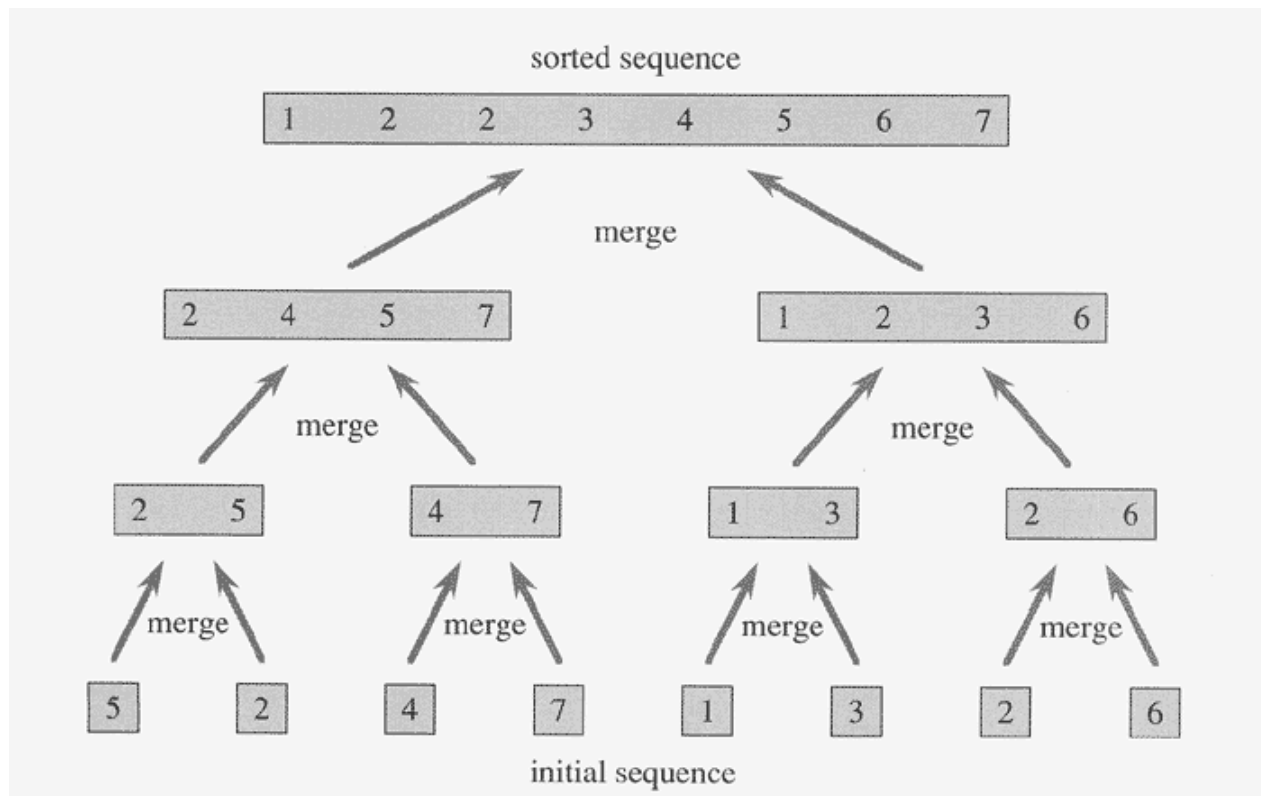
三趟归并

[13 27 38 49 65 76 97]



## 学习目标和要求

- 1、准确复述合并排序的基本思想
- 2、编写合并排序的算法
- 3、分析合并排序的特点
- 4、知道算法的时间复杂性和稳定性





# 合并排序



## 合并排序（归并排序）

将两个或两个以上的有序表逐趟进行合并，最终组合成一个新的有序表的排序方法。



# 合并排序



## 2-路归并

将待排的 $n$ 个元素看成 $n$ 个有序的子序列，每个子序列的长度为1，两两归并，得到 $\lceil n/2 \rceil$ 个长度为2的子序列；再两两归并，……，如此反复，直至得到一个长度为 $n$ 的有序序列为止。



# 合并排序



例：对数据 49 38 65 97 76 13 27，进行2-路归并排序。

初始

[49] [38] [65] [97] [76] [13] [27]

第一趟归并后结果： [38 49] [65 97] [13 76] [27]

第二趟归并后结果： [38 49 65 97] [13 27 76]

第三趟归并后结果： [13 27 38 49 65 76 97]

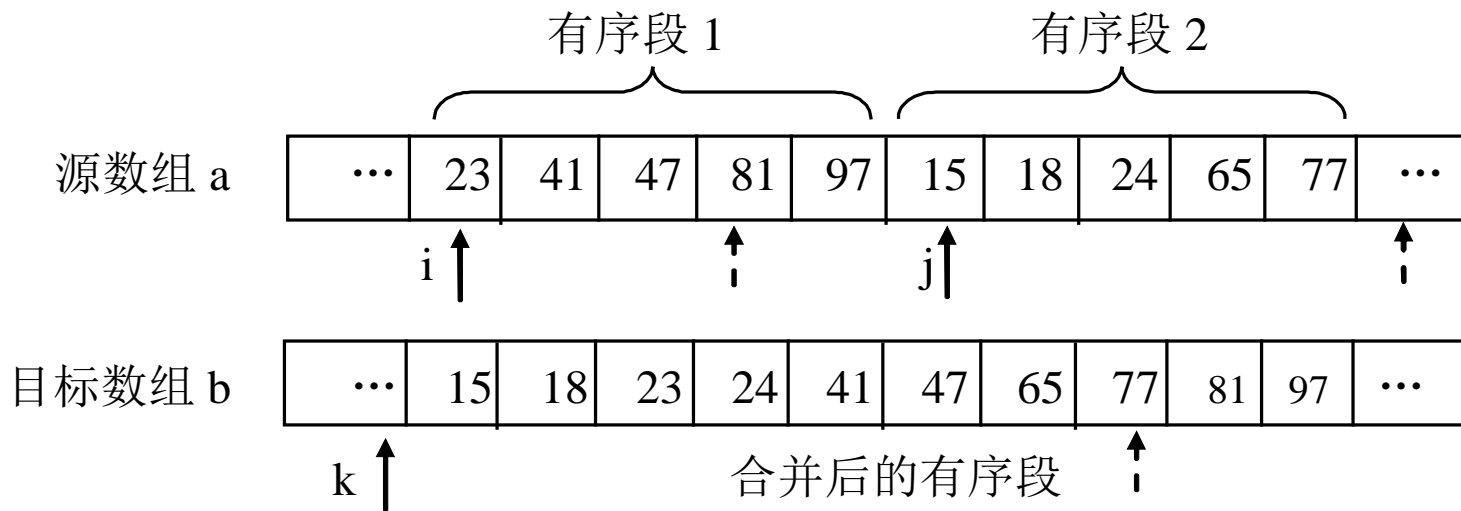


# 递归的合并排序



## //递归的2-路合并排序算法

```
void merge_sort(s)//s表示数组a[n]中的一段元素
{
    1. if(s的元素个数大于1)
    2.   {把s分成大小相等（或相差1）的两段s1和s2;
    3.     merge_sort(s1); //对s1递归合并排序
    4.     merge_sort(s2); //对s2递归合并排序
    5.     merge(s1,s2); //合并s1,s2的排序结果
    }
}
```







# 递归的合并排序



```
void merge (int a[],int p,int q,int s,int t)
//将有序段a[p..q]和有序段a[s..t]合并到b[p..t]
{ int i,j,k,b[n];    //b为合并场地
  i=p;j=s;k=p; //三个指针i,j,k
  while((i<=q)&&(j<=t))//两个有序段都不空
    if(a[i]<a[j]) b[k++]=a[i++];
    else b[k++]=a[j++];
  while(i<=q) b[k++]=a[i++];//处理有序段1的剩余元素
  while(j<=t) b[k++]=a[j++];//处理有序段2的剩余元素
  for(i=p;i<=t;i++)a[i]=b[i]//将合并后的有序段移回源数组a
}
```



# 递归的合并排序



//递归的2-路合并排序算法

```
void merge_sort(int a[],int i,int j)
```

```
{ int k;
```

```
1. if(i<j )
```

```
2. { k=(i+j)/2 ;           //k为分段中点
```

```
3.   merge_sort(a,i,k);     //对左段排序
```

```
4.   merge_sort(a,k+1,j);   //对右段排序
```

```
5.   merge(a,i,k,k+1,j);    //合并左右段
```

```
}
```

```
}
```

```
merge_sort(a,0,n-1);//主调语句
```



# 合并排序与快速排序的比较



## //合并排序算法

```
void merge_sort(int a[],int i,int j)
{ int k;
1.  if(i<j )
    {
2.      k=(i+j)/2 ;
3.      merge_sort(a,i,k);
4.      merge_sort(a,k+1,j);
5.      merge(a,i,k,k+1,j);
    }
}
```

## //快速排序算法

```
void quick_sort(int a[],int i,int j)
{ int k;
  if(i<j)
  {
    partition(a,i,j,k);
    quick_sort(a,i,k-1);
    quick_sort(a,k+1,j);
  }
}
```



# 时间复杂性分析



$$\begin{cases} T(n) = cn & (n = 1) \\ T(n) = 2T(\frac{n}{2}) + cn & (n > 1) \end{cases}$$

$$T(n) = O(n \log n)$$



# 各种排序方法比较

排序方法	平均情况	最坏情况	辅助存储	稳定性
直接插入排序	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	√
希尔排序	与增量序列有关: $O(n^{3/2}), O(n(\log n)^2)$			×
冒泡排序	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	√
快速排序	$O(n \log n)$	$O(n^2)$	$O(\log n)$	×
简单选择排序	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	×
堆排序	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(1)$	×
合并排序	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n)$	√



# 非递归的合并排序算法的实现方式？