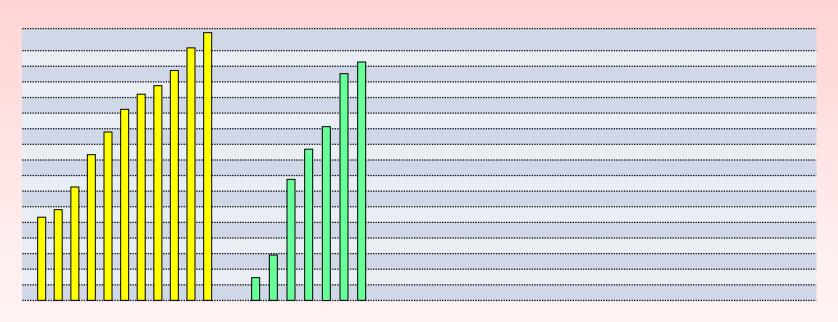


归并排序思想

- □ 多次将两个或两个以上的有序表合并成一个新的有序表。
- □ 最简单的归并:是直接将两个有序的子表合并成一个有序的表。



2-路归并的实现

13/3 3/3/3 12[10//11/11/11

有序子序列 R[low..mid] 有序子序列 R[mim+1..high]

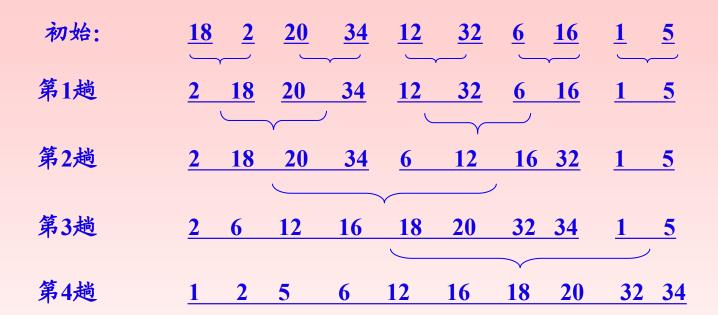
有序序列R1[0..high-low]

有序序列 R[low..high]

```
void Merge(RecType R[],int low,int mid,int high)
 RecType *R1;
                                           空间复杂度为
 int i=low,j=mid+1,k=0;
                                           O(high-low+1)
 //动态分配空间R1 , 用于保存合并结果
 R1=(RecType *)malloc((high-low+1)*sizeof(RecType));
 //两段均未扫描完时合并
                                                  while (i<=mid)
 //将第1段余下的部分复制到R1
                                  while (j<=high)
  //将第2段余下的部分复制到R1
                                                    R1[k]=R[i];
                                                    j++;
 //将合并后的结果复制回R
                                   R1[k]=R[i];
                                                    k++;
                                   j++;
    for (k=0,i=low; i <= high; k++,i++)
                                   k++;
      R[i]=R1[k];
```

```
while (i<=mid && j<=high)
  if (R[i].key \le R[i].key)
    R1[k]=R[i];
    i++;
    k++;
  else
    R1[k]=R[i];
    j++;
    k++;
```

归并排序的过程



共4趟,log₂10=4

实现一趟归升MergePass()及合并排序MergeSort()的实现

```
void MergePass(RecType R[],int length,int n)
                                              初始:
                                             第1趟
                                                                       <u>12 32 6 16</u>
 int i;
 for (i=0; i+2*length-1<n; i=i+2*length)
                                             第2趟
                                                                       6 12 16 32
                                                                  34
    Merge(R,i,i+length-1,i+2*length-1);
                                             第3趟
  if (i+length-1<n)
                                                        2 6 12
                                                                 16 18 20
                                                                               32 34
    Merge(R,i,i+length-1,n-1);
                                             第4趟
                                                                      12
                                                                           16
                                                                               18
                                                                                   20
                                                                                        32 34
void MergeSort(RecType R[],int n)
                                          进行log2n
                                           趟归并
  int length;
  for (length=1; length<n; length=2*length)
                                                         有序子序列
                                                                          有序子序列
    MergePass(R,length,n);
                                                           length
                                                                             length
```

性能及应用

- □ 时间复杂度
 - 应 每一趟归并的时间复杂度为 0(n)
 - 应 总共需进行「log₂n〕趟。
 - 应 ——归并排序的时间复杂度为O(nlog₂n)
- □ 空间复杂度
 - □ 0(n)
- □ 实际应用
 - 当要合并的段很短时,直接用插入排序等
 简单算法

| 初始: | 18 2 | 20 | 34 | 12 | 32 | 6 | 16 | 1 | 5 |
|-----|------|----|----|----|----|----|-----------|----|----|
| 第1趟 | 2 18 | 20 | 34 | 12 | 32 | 6 | <u>16</u> | 1 | 5 |
| 第2趟 | 2 18 | 20 | 34 | 6 | 12 | 16 | 32 | 1 | 5 |
| 第3趟 | 2 6 | 12 | 16 | 18 | 20 | 32 | 34 | 1_ | 5 |
| 第4趟 | 1 2 | 5 | 6 | 12 | 16 | 18 | 20 | 32 | 34 |