



本节主题:

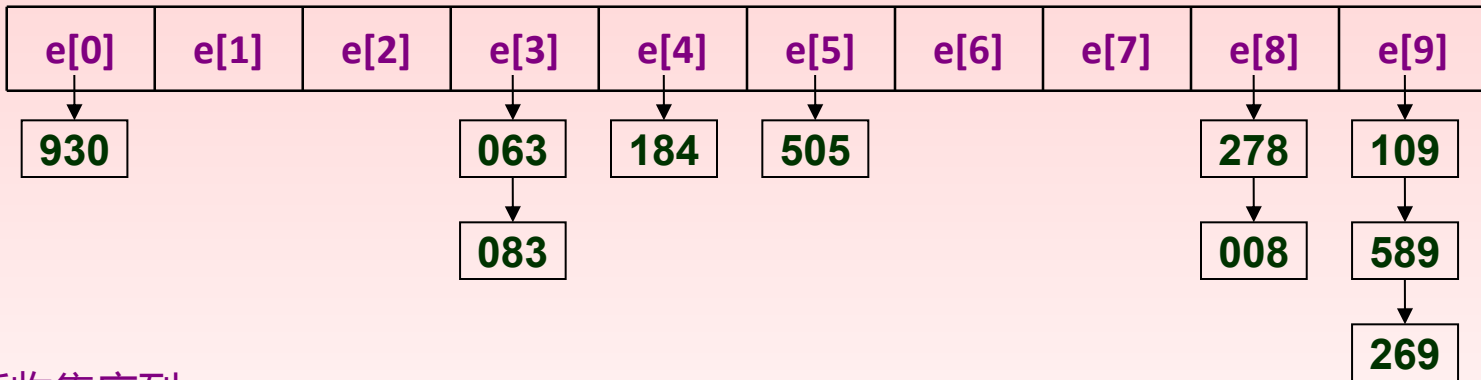
基数排序

基数排序过程(分配+收集)

问题：排序下面的序列

278	109	063	930	589	184	505	269	008	083
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

按个位数分配



重新收集序列

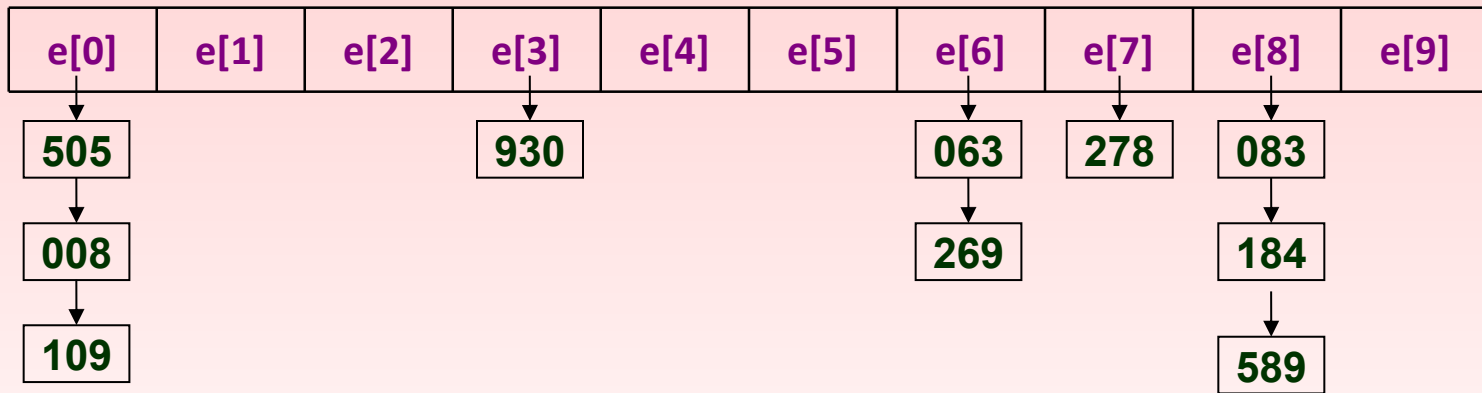
930	063	083	184	505	278	008	109	589	269
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

基数排序过程(续一)

按个位数分配、收集后

930	063	083	184	505	278	008	109	589	269
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

按十位数分配



重新收集序列

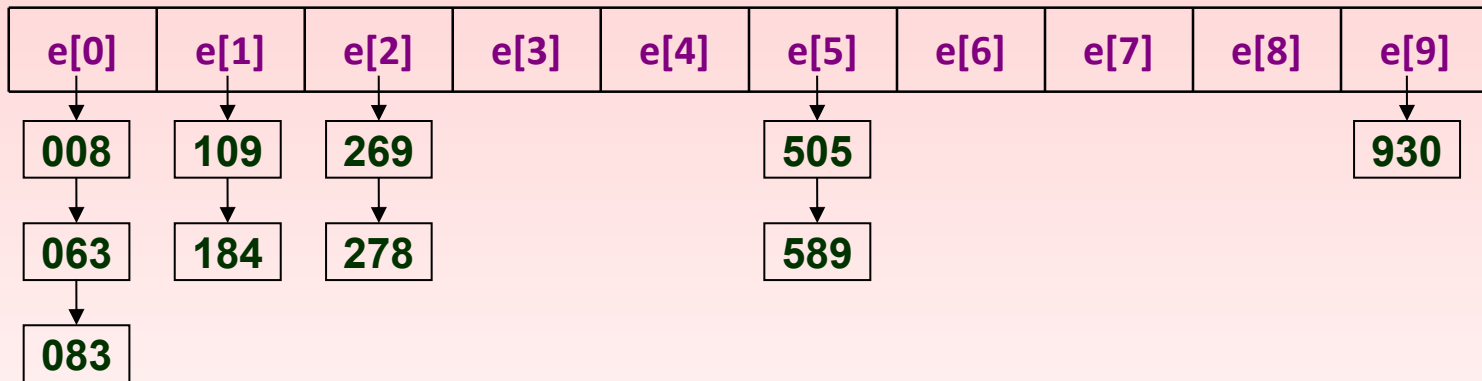
505	008	109	930	063	269	278	083	184	589
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

基数排序过程(续二)

按个、十位数分配、收集后

505	008	109	930	063	269	278	083	184	589
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

按百位数分配



收集得到最终有序序列!!!

008	063	083	109	184	269	278	505	589	930
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

不比较的排序——基数排序原理

❏ 问题

- ❏ 记录 $R[i]$ 的关键字 $R[i].key$ 是由 d 位数字组成，即 $k^{d-1}k^{d-2}\dots k^0$ ，每一个数字表示关键字的一位，每一位的值都在 $0 \leq k^i < r$ 范围内（ $r=10$ 为基数，表示用十进制）

❏ 两种基数排序

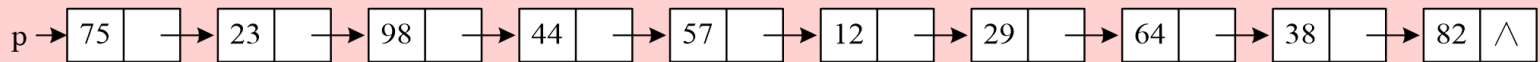
- ❏ 最低位优先（LSD）
- ❏ 最高位优先（MSD）

❏ 通过“分配”和“收集”过程来实现排序(以最低位优先为例)

- ❏ 先按最低位的值对记录进行分配、收集
- ❏ 在前一趟的基础上，再对高位的值分配和收集，直至最高位，则完成了基数排序的整个过程。

❏ 基数排序是一种借助于多关键字排序的思想对单关键字排序的方法。

基数排序数据的存储结构



#define MAXE 20 //线性表中最多元素个数

#define MAXR 10 //基数的最大取值

#define MAXD 8 //关键字位数的最大取值

//排序数据节点类型

typedef struct node

{

char data[MAXD];

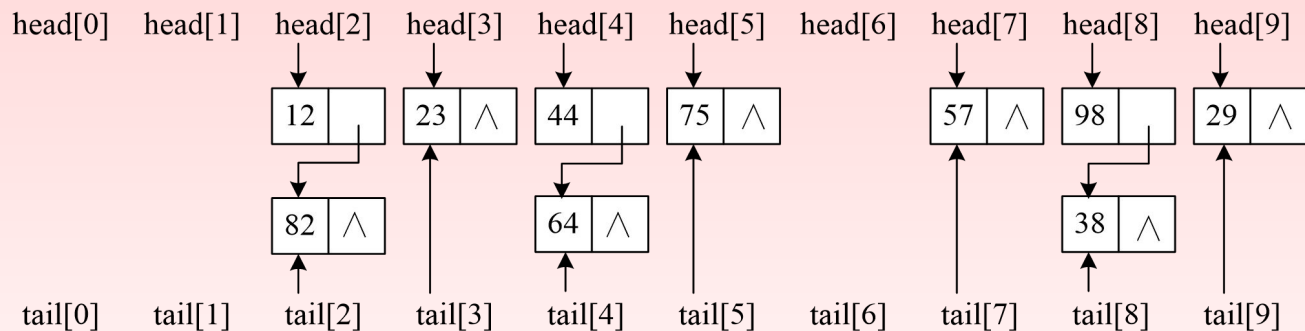
struct node *next;

} RecType1;

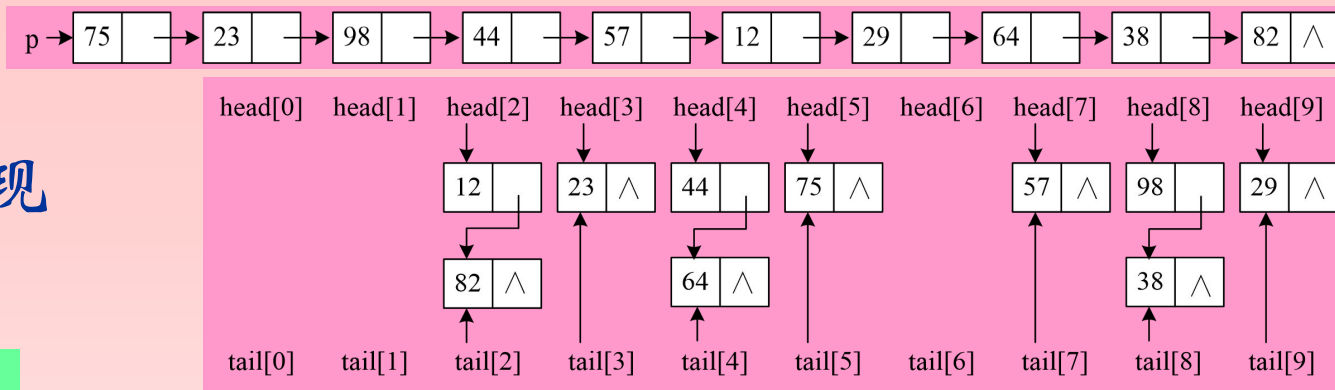
RecType1 *p;

//用于分配和收集的队列

RecType1 *head[MAXR],*tail[MAXR]



基数排序实现



```
for (j=0; j<r; j++)
    head[j]=tail[j]=NULL
```

```
void RadixSort(RecType *&p,int r,int d)
{
    RecType *head[MAXR],*tail[MAXR],*t;
    int i,j,k;
    for (i=0; i<=d-1; i++) //从低位到高位
    {
```

//初始化各链队首、尾指针

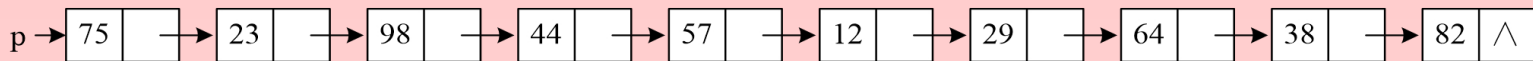
//分配每一个节点

//再用p来收集所有节点

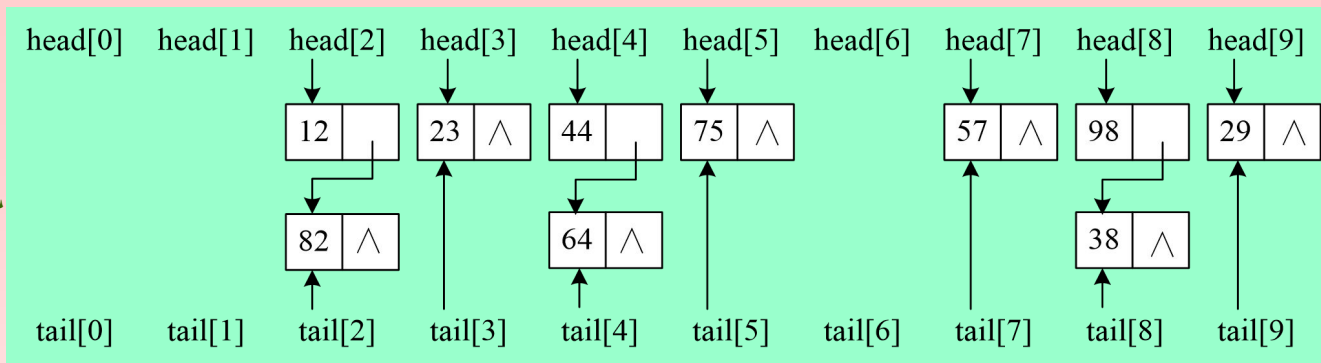
```
    }
}
```

```
while (p!=NULL)
{
    k=p->data[i]-'0';
    if (head[k]==NULL)
    {
        head[k]=p;
        tail[k]=p;
    }
    else
    {
        tail[k]->next=p;
        tail[k]=p;
    }
    p=p->next;
}
```

```
p=NULL;
for (j=0; j<r; j++)
    if (head[j]!=NULL)
    {
        if (p==NULL)
        {
            p=head[j];
            t=tail[j];
        }
        else
        {
            t->next=head[j];
            t=tail[j];
        }
    }
t->next=NULL;
```

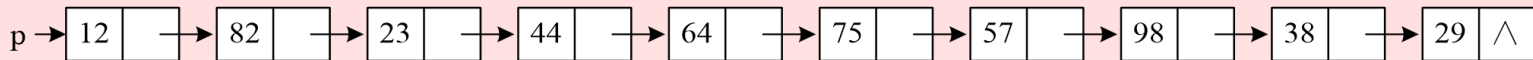


d=0
分配

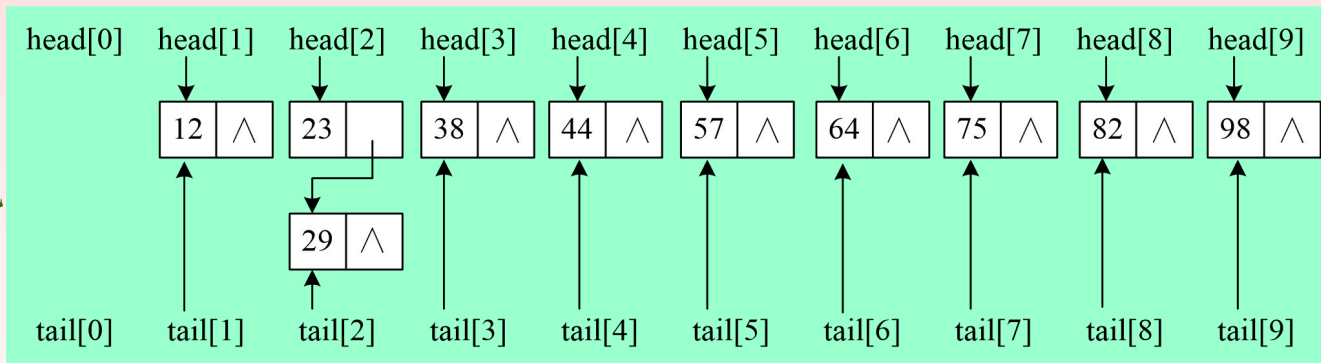


基数排序
示例

收集



d=1
分配



时间复杂度: $O(d(n+r))$
 分配为 $O(n)$
 收集为 $O(r)$
 “分配-收集”d 趟

收集

