

Chương 7

Sắp xếp và tìm kiếm (sorting and searching)

7.1- Thuật toán

Sắp xếp là quá trình đưa các phần tử của một tập hợp về theo một thứ tự tăng (increasing), hoặc giảm (decreasing). Thuật toán sắp xếp xuất hiện trong bất kỳ lĩnh vực nào của tin học, phân tích mạng đồng rỗng của hệ thống, tổ chức đồng rỗng tăng dần trong các hệ thống quản lý (Process Control Problem), thuật toán xếp lịch cho CPU (CPU Scheduling), thuật toán quản lý bộ nhớ (Memory Management) . . . cho tất cả các mạng đồng rỗng thông thường như sắp xếp dãy số, sắp xếp các từ, các câu, các bài ghi theo thứ tự từ các liên quan tới quá trình sắp xếp.

Tập hợp các thuật toán sắp xếp đã được phân loại dựa theo các tiêu chí khác nhau, các tiêu chí khác nhau đã có thể là các tiêu chí dựa trên kiểu dữ liệu như sắp xếp dãy số, sắp xếp ký tự, sắp xếp string hoặc là các tiêu chí dựa trên các đặc tính như một cấu trúc bao gồm một số trên thông tin phân loại, tiêu chí. Chúng ta qui định các thuật toán sắp xếp các câu trúc, và quá trình sắp xếp các thuật toán trên một thông tin đã giải các thông tin.

Các thuật toán sắp xếp khác nhau có sắp xếp các tiêu chí. Tuy nhiên, có thể là các thuật toán sắp xếp khác, chúng ta cần chú ý, thuật toán theo các hai khía cạnh: đã là sự chi tiết đồng bộ khi áp dụng thuật toán và thời gian thực hiện thuật toán. Để ví dụ thời gian thực hiện thuật toán, chúng ta cần chú ý, chi phí thời gian trong thông tin hệ thống, trung bình và các thuật toán khác dựa trên nguồn dữ liệu. Chúng ta cần chú ý ra các thuật toán khác, thông qua thuật toán kết quả, thuật toán, thuật toán mà các thông tin khác nhau kết quả, và các thuật toán khác trong một chuyên đề các tin học.

Một thuật toán sắp xếp và tìm kiếm sẽ được phân loại trong các thuật toán bao gồm các thuật toán khác nhau như: chọn lọc (Selection), thuật toán nổi bọt (Bubble), thuật toán chèn (Insertion), các thuật toán sắp xếp nhanh như quick sort, merge sort, heap sort. Trong

tết của các dãy số minh họa cho giải thuật sắp xếp tìm kiếm, chúng ta sẽ số đông tiếp các số ngẫu nhiên để xây dựng dãy số sắp xếp. Dãy số ngẫu nhiên sẽ không khác nhau khi giải thích một thuật toán sắp xếp.

42 23 74 11 65 58 94 36 99 87

7.2- Giải thuật Selection Sort

Nội dung của Selection Sort là chọn lọc phần tử nhỏ nhất trong dãy cho các vị trí k_1, k_2, \dots, k_n với $i = 0, 1, \dots, n$; $k_i < k_{i+1} < \dots, k_n$ và các vị trí cho phần tử k_i . Như vậy, sau $j = n-1$ lần chọn, chúng ta sẽ sắp xếp dãy số theo thứ tự tăng dần. Sẽ với dãy số trên, chúng ta sẽ thực hiện như sau:

Lần chọn thứ 0: Tìm trong khoảng từ 0 đến $n-1$ bằng cách thực hiện $n-1$ lần so sánh để tìm phần tử \min_0 và các vị trí cho phần tử ở vị trí 0.

Lần chọn thứ 1: Tìm trong khoảng từ 1 đến $n-1$ bằng cách thực hiện $n-2$ lần so sánh để tìm phần tử \min_1 và các vị trí cho phần tử ở vị trí 1.

.....
 Lần chọn thứ i : Tìm trong khoảng từ i đến $n-1$ bằng cách thực hiện $n-i$ lần so sánh để tìm phần tử \min_i và các vị trí cho phần tử ở vị trí i .

Lần chọn thứ $n-2$: Tìm trong khoảng từ $n-2$ đến $n-1$ bằng cách thực hiện 1 lần so sánh để tìm phần tử \min_{n-2} và các vị trí cho phần tử ở vị trí $n-2$.

Số phép tính toán của giải thuật Selection Sort là:

$$C_{\min} = C_{\max} = C_{tb} = n(n-1)/2$$

Quy trình sắp xếp dãy số minh họa thông qua bảng sau:

i	k_i	1	2	3	4	5	6	7	8	9
0	42	11	11	11	11	11	11	11	11	11
1	23	23	23	23	23	23	23	23	23	23

2	74	74	74	36	36	36	36	36	36	36
3	11	42	42	42	42	42	42	42	42	42
4	65	65	65	65	65	58	58	58	58	58
5	58	58	58	58	58	65	65	65	65	65
6	94	94	94	94	94	94	74	74	74	74
7	36	36	36	74	74	74	94	87	87	87
8	99	99	99	99	99	99	99	99	94	94
9	87	87	87	87	87	87	87	94	99	99

Ch-ng tr×nh ®íc cũi ®Æt nh sau:

```

}
delay(1000);
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
void Select(int *, int);
void Init(int *, int);
void In(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);

void Select(int *A, int n){
    register i,j,temp;
    for(i=0;i<n-1;i++){

```

```

        for (j=i+1;j<n;j++){
            if(A[i]>A[j]){
                temp=A[i];
                A[i]=A[j];
                A[j]=temp;
            }
        }
        ln(A,n);
    }
}
void ln(int *A, int n){
    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}
void main(void){
    int *A,n;clrscr();
    printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
    A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
    Init(A,n);Select(A,n);
    free(A);
}

```

7.3- Thuật Insertion Sort// chèn nhanh

Thuật Insert Sort thực hiện dựa trên kinh nghiệm của nh÷ng người chơi bài. Khi trên tay cả $i-1$ lá bài sắp xếp đang ở trên tay, nay ta thêm lá bài thứ i vào, bài nào sẽ nhỏ hơn lá bài $i-1, i-2, \dots$ thì sẽ được chèn vào vị trí thích hợp và đẩy các bài còn lại sang phải.

Ví dụ ngay từ đầu bài như vậy, thuật thực hiện như sau:

LÊy phÇn tö ®Çu tiªn i_0 , ®ng nhªn tÊp mét phÇn tö lµ tÊp ®. ®íc s¾p xÕp.

LÊy tiÕp phÇn tö thø i_1 chªn vª trÝ thÝch hÿp cªa phÇn tö thø i_1 trong tÊp hai phÇn tö vµ thùc hiÖn ®æi chç.

.....
.

LÊy tiÕp phÇn tö thø i_k chªn vª trÝ thÝch hÿp cªa phÇn tö thø i_k trong tÊp hai i_{k-1} phÇn tö vµ thùc hiÖn ®æi chç, d·y sÿ ®íc s¾p xÕp hoµn toµn sau $n-1$ lÇn chèn phÇn tö vµo vª trÝ thÝch hÿp.

Sé phøc t¹p bÐ nhÊt cªa thuËt to, n lµ: $C_{min} = (n-1)$;

Sé phøc t¹p lín nhÊt cªa thuËt to, n lµ: $n(n-1)/2 = O(n^2)$

Sé phøc t¹p trung b×nh cªa thuËt to, n lµ: $(n^2 + n - 2)/4 = O(n^2)$

Qu, tr×nh s¾p xÕp theo Insertion Sort ®íc mª t¶ nh sau:

LÊt	1	2	3	4	...	8	9	10
Kho,	42	23	74	11	...	36	99	87
1	42	23	23	11	...	11	11	11
2		42	42	23	...	23	23	23
3			74	42	...	42	36	36
4				74	...	58	42	42
5					...	65	58	58
6					...	74	65	65
7					...	94	74	74
8					...		94	87
9					...		99	95
10					...			99

ThuËt to, n ®íc cµi ®Æt nh sau:

```

#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
void Insert(int *, int);
void Init(int *, int);
void In(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);
    }
    delay(1000);
}
void Insert(int *A, int n){
    register i,j,temp;
    for (i=1;i<n;i++){
        temp=A[i];
        for(j=i-1;j>=0 && temp<A[j];j--)// xet cho cac phan tu o phia
truoc i
            A[j+1]=A[j];
        A[j+1]=temp;
        printf("\n");
        In(A,i+1);
    }
}
void In(int *A, int n){

```

```

    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}
void main(void){
    int *A,n;clrscr();
    printf("\n Nhập n="); scanf("%d",&n);
    A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
    Init(A,n);Insert(A,n);
    free(A);
}

```

7.4- Thuật toán Bubble Sort

Thuật toán Bubble Sort thực hiện bằng cách chọn cặp liên tiếp hai phần tử kề nhau khi chúng ngược thứ tự. Quá trình thực hiện được duy trì cho đến khi không còn phần tử nào cần đổi chỗ nữa. Như vậy, sau lần duyệt đầu tiên, phần tử lớn nhất sẽ được xếp đúng về vị trí thứ n-1, rồi lần duyệt tiếp theo k thì k phần tử lớn nhất được xếp về vị trí n-1, n-2, . . . , n-k+1. Sau lần duyệt thứ n-1, toàn bộ n phần tử sẽ được sắp xếp. Với phương pháp này, các phần tử càng gần cuối thì càng cần phải đổi chỗ nhiều lần như sẽ bắt đầu từ cuối cùng gọi là "phương pháp sủi bọt".

Số phép tính của thuật toán Bubble Sort là:

$$C_{\min} = C_{\max} = C_{tb} = n(n-1)/2.$$

Chương trình minh họa thuật toán Bubble Sort được viết như sau:

```

#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
void Bubble(int *, int);
void Init(int *, int);

```

```

void In(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);
    }
    delay(1000);
}
void Bubble(int *A, int n){
    register i,j,temp;
    for (i=1; i<n; i++){
        for (j=n-1; j>=i; j--){
            if (A[j-1]>A[j]){
                temp=A[j-1];
                A[j-1]=A[j];
                A[j]=temp;
            }
        }
        printf("\n Ket qua lan:%d", i);
        In(A,n);
    }
}
void In(int *A, int n){
    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}
void main(void){

```



```

int *A,n;clrscr();
printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
Init(A,n);Bubble(A,n);
free(A);
}

```

7.5- Giải thuật Shaker Sort

Thuật toán Shaker Sort là phiên biến của thuật toán Bubble Sort. Trong mỗi lần duyệt thì số cặp số được so sánh và đổi chỗ giảm dần. Sau mỗi lần duyệt thì số cặp số được so sánh và đổi chỗ giảm dần. Sau $[n/2] + 1$ lần duyệt. Chương trình minh họa thuật toán Shaker Sort như sau:

```

#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
void Shaker(int *, int);
void Init(int *, int);
void In(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);
    }
    delay(1000);
}
void Shaker(int *A, int n){
    register i,j,temp, exchange;

```

```

do {
    exchange=0;
    for (i=n-1; i>0; i--){// thuc hien viec sap xep theo phuong phap
sui bot
        if (A[i-1]>A[i]){
            temp=A[i-1];
            A[i-1]=A[i];
            A[i]=temp;
            exchange=1;
        }
    }
    for(j=1; j<n;j++){// sau khi tim duoc phan tu lon nhat dat o vi tri
cuoi thi tim phan tu nho nhat dat o vi tri dau tien
        if (A[j-1]>A[j]){
            temp=A[j-1];
            A[j-1]=A[j];
            A[j]=temp;
            exchange=1;
        }
    }
    printf("\n Ket qua lan:");
    ln(A,n);
}while(exchange);
}
void ln(int *A, int n){
    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}
void main(void){

```

```

int *A,n;clrscr();
printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
Init(A,n);Shaker(A,n);
free(A);
}

```

7.6- Thuật toán Quick Sort

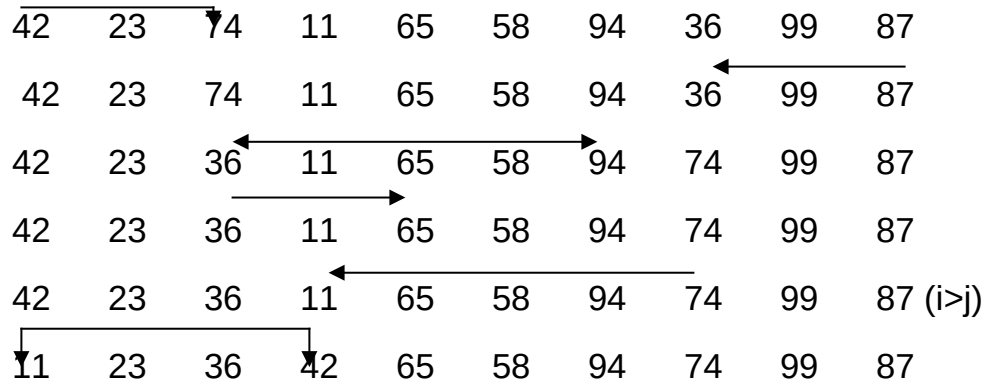
Phương pháp sắp xếp kiểu phân hoạch dựa trên phương pháp Selection Sort. Đây là một phương pháp dựa theo C.A.R. Hoare đưa ra và đặt tên cho nó là thuật toán Quick Sort.

Nội dung chính của phương pháp này là chia ngẫu nhiên một phần tử nhỏ về phía bên trái và phần tử lớn về phía bên phải. Tính toán phần tử nhỏ và phần tử lớn, phần tử nhỏ sẽ nằm ở vị trí cuối cùng của phần tử nhỏ, phần tử lớn sẽ nằm ở vị trí đầu tiên của phần tử lớn. Sau đó phần tử nhỏ và phần tử lớn sẽ được hoán đổi cho nhau, hoặc cho phần tử nhỏ nằm ở vị trí đầu tiên của phần tử lớn và phần tử lớn nằm ở vị trí cuối cùng của phần tử lớn. Khi vị trí của phần tử nhỏ và phần tử lớn gặp nhau, hoặc gặp nhau ở vị trí cuối cùng của phần tử nhỏ và phần tử lớn. Khi vị trí của phần tử nhỏ và phần tử lớn gặp nhau, hoặc gặp nhau ở vị trí cuối cùng của phần tử nhỏ và phần tử lớn.

Phương pháp này dựa trên việc chia phần tử nhỏ và phần tử lớn cho tới khi phần tử nhỏ và phần tử lớn gặp nhau, hoặc gặp nhau ở vị trí cuối cùng của phần tử nhỏ và phần tử lớn. Đây là một thuật toán sắp xếp khi tất cả các phần tử đều có thể so sánh được. Ví dụ với dãy :

42 23 74 11 65 58 94 36 99 87

Ta chọn phần tử đầu tiên là 42. Số phần tử nhỏ và phần tử lớn sẽ được hoán đổi cho nhau, ta dùng hai biến i, j với giá trị ban đầu i=2, j=10. Nếu $k_i < 42$ thì tiếp tục tìm i và lặp lại cho tới khi gặp phần tử nhỏ hơn 42. Duy nhất phần tử nhỏ hơn 42 là 23 nếu $k_j > 42$ thì j giảm đi một, cho tới khi gặp phần tử nhỏ hơn 42 thì phần tử nhỏ hơn 42 và phần tử lớn hơn 42 sẽ được hoán đổi cho nhau. Quá trình sẽ lặp lại với k_i và k_j cho tới khi $i=j$ chính là vị trí dừng cho phần tử 42. Cuối cùng chúng ta sẽ chọn 42 cho phần tử nhỏ và phần tử lớn.



Như vậy, kết thúc lần thử nhất, chúng ta có hai phần bên trái và phải của 42 như sau:

(11 23 36) [42] (65 58 94 74 99 87)

Quy trình tiếp theo là tìm vị trí cho tổng phần còn lại cho tới khi dãy số sắp xếp hoàn toàn. Chúng ta sẽ thực hiện việc sử dụng stack hoặc đệ quy.

Số phép tính toán của giải thuật Quick Sort:

Trường hợp tệ nhất $C_{\max} = C_{tb} = O(n \log_2 n)$

Trường hợp xấu nhất $C_{\min} = k.O(n^2)$

Sau đây là chương trình thực hiện giải thuật Quick Sort bằng phương pháp đệ quy.

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
void qs(int *, int ,int);
void Quick(int *,int );
void Init(int *, int);
void In(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
```

```

printf("\n Tao lap day so:");
for (i=0; i<n;i++){
    A[i]=random(1000);
    printf("%5d",A[i]);
}
delay(1000);
}
void Quick(int *A, int n){
    qs(A,0,n-1);
}
void qs(int *A, int left,int right) {
    register i,j;int x,y;
    i=left; j=right;
    x= A[(left+right)/2];
    do {
        while(A[i]<x && i<right) i++;
        while(A[j]>x && j>left) j--;
        if(i<=j){
            y=A[i];A[i]=A[j];A[j]=y;
            i++;j--;
        }
    } while (i<=j);
    if (left<j) qs(A,left,j);
    if (i<right) qs(A,i,right);
}
void ln(int *A, int n){
    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}

```

```

void main(void){
    int *A,n;clrscr();
    printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
    A=(int *)malloc(n*sizeof(int));
    Init(A,n);Quick(A,n);printf("\n");
    In(A,n);getch();
    free(A);
}

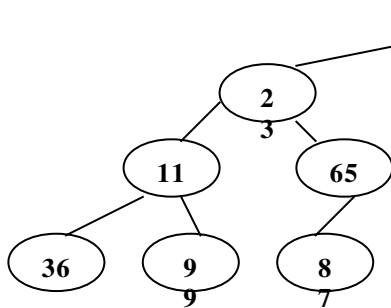
```

7.7- Thuật Heap Sort

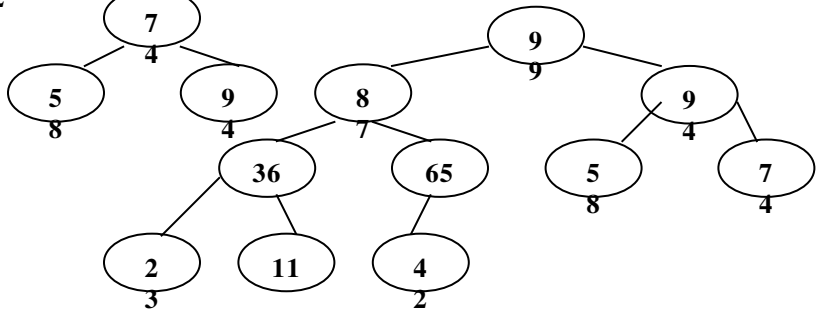
Heap là một cây nhị phân nhị phân được biến đổi bằng một mảng, mảng đã biến đổi một cây nhị phân hoàn chỉnh sao cho mỗi node cha bao giờ cũng lớn hơn hoặc bằng node con của nó.

Sơ đồ của thuật Heap Sort được tiến hành qua hai giai đoạn. Giai đoạn đầu tiên cây nhị phân biến đổi bằng heap, nhị phân đã biến đổi thành một heap. Như vậy, nếu với heap, nếu j là chỉ số của node cha thì $[j/2]$ là chỉ số của node cha. Theo định nghĩa của heap thì node con bao giờ cũng nhỏ hơn hoặc bằng node cha. Như vậy, node gốc của heap là cây đã biến đổi thành một heap. Ví dụ cây ban đầu là heap của hình 7.1a thì heap của hình 7.1b.

H×nh 7.1a



H×nh 7.1b



SỐ chuyển c©y nh× ph©n 7.1a th×nh c©y nh× ph©n 7.1b l× mét heap, chóng ta thùc hiÖn duyÖt tõ d×i l×n (bottom up). Node l, ®×ng nhi×n l× mét heap. NÖu c©y con b×n tr×i v× c©y con b×n ph×i ®Öu l× mét heap th× to×n bé c©y còng l× mét heap. Nh vËy, ®Ó t×o th×nh heap, chóng ta thùc hiÖn so s×nh néi dung node b×n tr×i, néi dung node b×n ph×i víi node cha cña nã, node n×o cũ gi, tr× l×n h×n s× ®×c thay ®æi l×m néi dung cña node cha. Qu, tr×nh l×n ng×c l×i cho tí khi gÆp node gèc, khi ®ã néi dung node gèc chÝnh l× kho, cũ gi, tr× l×n nhËt.

Giai ®o×n thø hai cña gi¶i thuËt l× ®a néi dung cña node gèc vÒ v× trÝ cuèi c×ng v× néi dung cña node cuèi c×ng ®×c thay v×o v× trÝ node gèc, sau ®ã coi nh node cuèi c×ng nh ®× b× lo×i bá v× thùc tÖ node cuèi c×ng l× gi, tr× l×n nhËt trong d·y sè.

C©y míi ®×c t×o ra (kh×ng kÓ ph×n tö lo×i bá) kh×ng ph×i l× mét heap, chóng ta l×i thùc hiÖn vun th×nh ®èng v× thùc hiÖn t×ng tù nh tr×n cho tí khi ®èng cßn mét ph×n tö l× ph×n tö bÐ nhËt cña d·y.

Sé phøc t×p thuËt to×n cña Heap Sort

$$C_{\max} = C_{\text{tb}} = O(n \log_2 n)$$

Gi¶i thuËt Heap Sort ®×c cũi ®Æt nh sau:

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
```

```

#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
void Heap(int *, int );
void Init(int *, int);
void In(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);
    }
    delay(1000);
}
void Heap(int *A, int n) {
    int k,x,s,f,ivalue;
    for(k=1;k<n;k++){
        x=A[k];
        s=k; f=(s-1)/2;
        while(s>0 && A[f]<x){
            A[s]=A[f];
            s=f; f=(s-1)/2;
        }
        A[s]=x;
    }
    for(k=n-1;k>0;k--){
        ivalue=A[k];
        A[k]=A[0];
        f=0;
        if(k==1)

```



```

        s=-1;
    else
        s=1;
    if(k>2 && A[2]>A[1])
        s=2;
    while(s>=0 && ivalue<A[s]){
        A[f]=A[s];
        f=s;s=2*f +1;
        if (s+1<=k-1 && A[s]<A[s+1])
            s=s+1;
        if (s>k-1)
            s=-1;
    }
    A[f]=ivalue;
}
}

```

```

void In(int *A, int n){
    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}

void main(void){
    int *A,n;clrscr();
    printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
    A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
    Init(A,n);Heap(A,n);printf("\n");
    In(A,n);getch();
    free(A);
}

```

7.8- Giải thuật Merge Sort

Sắp xếp theo Merge Sort là phương pháp sắp xếp bằng cách trên hai danh sách n phần tử thành hai danh sách $n/2$ phần tử. Phương pháp Merge Sort là thuật toán phân chia đệ quy như sau:

Bước 1: Cho danh sách A có n phần tử con mỗi danh sách con gồm một phần tử, như vậy các danh sách con n phần tử. Trên tổng cộng hai danh sách con mỗi danh sách con hai phần tử n phần tử, chúng ta nhận được $n/2$ danh sách con n phần tử.

Bước 2: Xem danh sách con n phần tử như $n/2$ danh sách con n phần tử. Trên cùng hai danh sách con mỗi danh sách con bốn phần tử n phần tử, chúng ta nhận được $n/4$ danh sách con.

.....

Bước i : Lặp lại từ bước $i-1$. Quá trình kết thúc khi chúng ta nhận được danh sách con n phần tử n phần tử. Ví dụ ví dụ:

```

42   23   74   11   68   58   94   36
L1: [23  42] [11  74] [58  68] [94  36]
L2: [11  23  42  74] [36  58  68  94]
L3: [11  23  42  36  58  68  74  94]

```

Chương trình cài đặt giải thuật Merge Sort là như sau:

```

#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
#define MAX 10

```

```

void Merge(int *, int );
void Init(int *, int);
void In(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);
    }
    delay(1000);
}
void Merge(int *A, int n) {
    int i,j,k,low1,up1,low2,up2,size;
    int *dstam;size=1;dstam=(int *) malloc(n*sizeof(int));
    while(size<n){
        low1=0;k=0;
        while(low1 +size <n){
            low2=low1+size; up1=low2-1;
            if (low2+size-1< n)
                up2=low2+size-1;
            else
                up2=n-1;
            for(i=low1, j=low2; i<=up1 && j<=up2; k++){
                if(A[i]<=A[j])
                    dstam[k]=A[i++];
                else
                    dstam[k] =A[j++];
            }
            for(;i<=up1;k++)
                dstam[k]=A[i++];
        }
    }
}

```

```

        for(;j<=up2;k++)
            dstam[k]=A[j++];
        low1=up2+1;
    }
    for (i=low1; k<n;i++)
        dstam[k++]=A[i];
    for(i=0;i<n;i++)
        A[i]=dstam[i];
    size*=2;
}
printf("\n Ket qua:");
In(A,n);free(dstam);
}
void In(int *A, int n){
    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}
void main(void){
    int *A,n;clrscr();
    printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
    A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
    Init(A,n);Merge(A,n);printf("\n");
    free(A);
}

```

7.9- T×m kiÖm (Searching)

T×m kiÖm lµ c«ng viÖc quan trng ®i vi c,c hÖ thng tin hc vµ c lin quan mt thiÖt vi qu, trnh sp xp d÷ liÖu. Bi to,n t×m kiÖm tng qu,t c thÓ ®c ph,t biÓu nh sau:

“ Cho mét bñng gãm n bñn ghi R_1, R_2, \dots, R_n . Vii mçi bñn ghi R_i ãi t-
-ng øng vii mét kho, k_i (trêng thø i trong record). H-y t×m bñn ghi cũ gi, trÞ
cña kho, bñng X cho tríc”.

NÕu chóng ta t×m ãi bñn ghi cũ gi, trÞ khãa lụ X th× phÐp t×m
kiÕm ãi thoñ (successful). NÕu kh«ng cũ gi, trÞ khãa nşo lụ X, th× qu,
tr×nh t×m kiÕm lụ kh«ng thoñ (unsuccessful). Sau qu, tr×nh t×m kiÕm, cũ
thó xuÊt hiÕn yâu cÇu bæ xung thãm bñn ghi mii cũ gi, trÞ khãa lụ X th×
giñi thuËt ãi gãi lụ giñi thuËt t×m kiÕm bæ sung.

7.9.1- T×m kiÕm tuÇn tù (Sequential Searching)

T×m kiÕm tuÇn tù lụ kü thuËt t×m kiÕm cæ ãiÓN træn mét danh s, ch
cha ãi s¼p xÕp. Néi dung c- bñn cũa ph-ng ph, p t×m kiÕm tuÇn tù lụ
duyÕt tã bñn ghi thø nhËt cho tí bñn ghi cuèi cing, vş so s, nh lÇn lît gi, trÞ
cña kho, vii gi, trÞ X cÇn t×m. Trong qu, tr×nh duyÕt, nõu cũ bñn ghi tring
vii gi, trÞ X th× chóng ta ãa ra vÞ trÝ cũa bñn ghi trong d-y, nõu duyÕt tí
cuèi d-y mş kh«ng cũ bñn ghi nşo cũ gi, trÞ cũa kho, tring vii X th× qu,
tr×nh t×m kiÕm trñ l-i gi, trÞ -1 (-1 ãi hiÓu lụ gi, trÞ kho, X kh«ng thuéc
d-y). Ch-ng tr×nh cũ ãi ph-ng ph, p t×m kiÕm tuÇn tù ãi thùc hiÕn nh
sau:

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>
int Sequential(int *, int, int);
void Init(int *, int);
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);
```

```

    }
    delay(1000);
}
int Bubble(int *A, int x, int n){
    register i,temp;
    for (i=0; i<n ; i++){
        if (A[i] == X)
            return(i);
    }
    return(-1);
}
void main(void){
    int *A,n, x, k;clrscr();
    printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
    printf("\n Sè x cÇn t×m:"); scanf("%d", &x);
    A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
    k= Sequential(A,x,n);
    if ( k>=0)
        printf("\n %d ã vP trÝ %d", x,k);
    else
        printf("\n %d kh«ng thuéc d·y");
    free(A); getch();
}

```

7.9.2- T×m kiÖm nhP ph©n (Binary Searching)

T×m kiÖm nhP ph©n lµ ph-ng ph,p t×m kiÖm phæ biÖn ®íc thùc hiÖn trªn mét d·y ®· ®íc s¾p thø tù. Néi dung cña gi¶i thuËt ®íc thùc hiÖn nh sau: IÊy khãa cÇn t×m kiÖm X so s, nh víi néi dung cña khãa cña phÇn tö ã gi÷a, vP trÝ cña phÇn tö ã gi÷a lµ $mid = (low + hight) / 2$, trong ®ã cËn dñi $low = 0$, cËn trªn $hight = n-1$. V× d·y ®· ®íc s¾p xÖp nªn nÖu néi dung cña khãa tñi vP trÝ gi÷a lín h-n X th× phÇn tö cÇn t×m thuéc kho¶ng $[mid+1, hight]$, nÖu néi dung cña khãa tñi vP trÝ gi÷a nhá h-n X th× phÇn tö

còn tìm được khoảng [low, mid-1], nếu nội dung của khóa tại vị trí giá trị trung vị X thì đã chính là phần tử cần tìm. Ngược lại, nếu nội dung của khóa tại vị trí giá trị lớn hơn X thì ta tiếp tục chuyển đến vị trí mid+ 1, nếu nội dung của khóa tại vị trí giá trị nhỏ hơn X thì ta tiếp tục chuyển đến vị trí mid- 1. Quá trình này tiếp tục cho tới khi gặp khóa cần tìm trung vị X hoặc đến vị trí cuối cùng hay X không được tìm thấy. Thuật toán tìm kiếm nhị phân như minh họa như sau:

```
int Binary_Search( int *A, int X, int n){
    int mid, low=0, high = n-1;
    while ( low<=high ){ // tiếp nếu cần tìm vị trí nhỏ hơn cần tìm
        mid = (low + high) /2; // xác định vị trí phần tử cần tìm
        if (X > A[mid] )    low = mid +1; // X thuộc [mid+1, high]
        else if (X < A[mid] ) high = mid- 1; // X thuộc [low, mid-1]
        else return(mid);
    }
    return(-1); // X không được tìm thấy
}
```

Chương trình có thể viết như sau:

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <alloc.h>
#include <dos.h>

int Binary_Search( int *, int, int);
void Bubble(int *, int);
void Init(int *, int);

int Binary_Search( int *A, int X, int n) {
    int mid, low = 0, high = n-1;
```

```

while (low<=hight){
    mid = (low +hight)/2;
    if (X >A[mid] )    low = mid +1;
    else if (X<A[mid] ) hight = mid -1;
    else return (mid);
}
return(-1);
}
void Init(int *A, int n){
    int i;
    printf("\n Tao lap day so:");
    for (i=0; i<n;i++){
        A[i]=random(1000);
        printf("%5d",A[i]);
    }
    delay(1000);
}
void Bubble(int *A, int n){
    register i,j,temp;
    for (i=1; i<n; i++){
        for (j=n-1; j>=i;j--){
            if (A[j-1]>A[j]){
                temp=A[j-1];
                A[j-1]=A[j];
                A[j]=temp;
            }
        }
        printf("\n Ket qua lan:%d", i);
        ln(A,n);
    }
}
}

```



```

void In(int *A, int n){
    register int i;
    for(i=0;i<n;i++)
        printf("%5d",A[i]);
    delay(1000);
}
void main(void){
    int *A,n, X, k;clrscr();
    printf("\n Nhap n="); scanf("%d",&n);
    printf("\n Sè cÇn t×m X="); scanf("%d",&X);
    A=(int *) malloc(n*sizeof(int));
    Init(A,n);Bubble(A,n); k= Binary_Search(A, X, n);
    if ( k>0)
        printf ("\n %d ò vP trÝ sè %d", X, k);
    else
        printf("\n %d kh«ng thuéc d·y");
    getch();
    free(A);
}

```

Bµi tËp ch-ng 7

- 7.1. Cµi ®Æt ch-ng tr×nh theo thuËt to,n Quick Sort kh«ng dïng ph-ng ph,p ®Ö qui mµ dïng cËu tróc stack.
- 7.2. T×m hiÓu vÒ gi¶i thuËt Shell-Sort lµ ph-ng ph,p c¶i tiÕn cña Insertion Sort.
- 7.3. Cµi ®Æt l¼i gi¶i thuËt Bubble Sort sao cho c,c node nhá ®íc ®Ëy dÇn vÒ phÝa tríc.
- 7.4. Mét Ternary Heap lµ c©y tam ph©n gÇn ®Çy ®íc cµi ®Æt b»ng m¶ng mét chiÒu, mçi node cũ ba node con. Néi dung cũa node cha bao giê còng lín h-n hoÆc b»ng néi dung cũa node con, c,c node ®íc ®,nh sè tõ 0 ®Õn n-1, node i cũ 3 con lµ 3i+1, 3i+2, 3i+3. H-y cµi ®Æt gi¶i thuËt Ternary Heap.
- 7.5. Cµi ®Æt gi¶i thuËt Bubble Sort trªn file.
- 7.6. Cµi ®Æt gi¶i thuËt Insertion Sort trªn file.
- 7.7. Cµi ®Æt gi¶i thuËt Quick Sort trªn file.
- 7.8. Cµi ®Æt c,c gi¶i thuËt s¾p xÕp theo nhiÒu kho, kh,c nhau.
- 7.9. Nghiªn cøu vµ cµi ®Æt thuËt to,n t×m kiÕm tam ph©n.
- 7.10. Nghiªn cøu vµ cµi ®Æt thuËt to,n s¾p xÕp kiÓu hoµ nhËp thùc hiÕn trªn file.
- 7.11. ViÕt ch-ng tr×nh chuyÓn ®æi mét file d÷ liÖu ®íc tæ chøc theo khu«n d¹ng *.DBF thµnh file kiÓu text. Ngíc l¼i, chuyÓn ®æi file d÷ liÖu kiÓu text thµnh mét file d÷ liÖu theo khu«n d¹ng DBF.
- 7.12. T×m hiÓu c,çh s¾p xÕp vµ t×m kiÕm theo kiÓu index cũa c,c hÖ qu¶n trÞ c- sè d÷ liÖu nh foxprol hoÆc access.