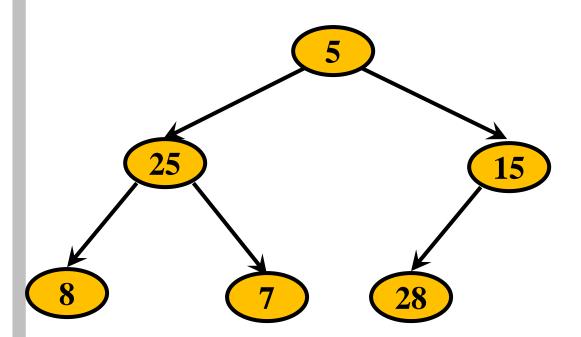
Chương 1 THUẬT TOÁN HEAP SORT

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang ThS. Cáp Phạm đình Thăng

1. ĐỊNH NGHĨA HEAP

- Định nghĩa Heap sơ khởi: Heap là một cây nhị phân đầy đủ
- Ví dụ 1:

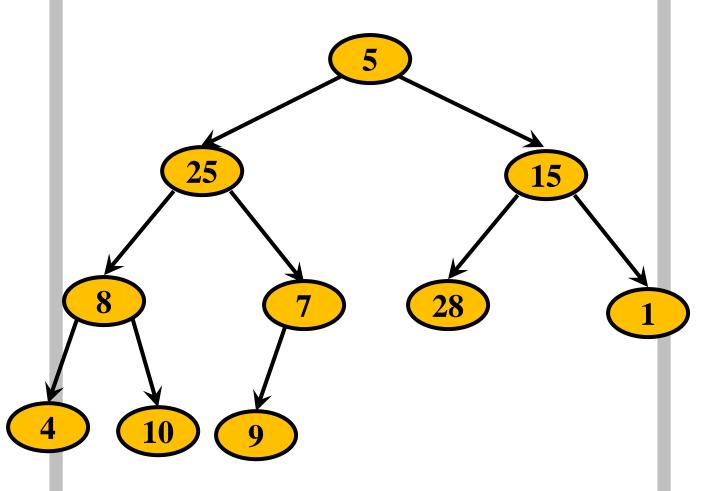


TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 2

1. ĐỊNH NGHĨA HEAP

- Định nghĩa Heap sơ khởi: Heap là một cây nhị phân đầy đủ
- Ví dụ 2:



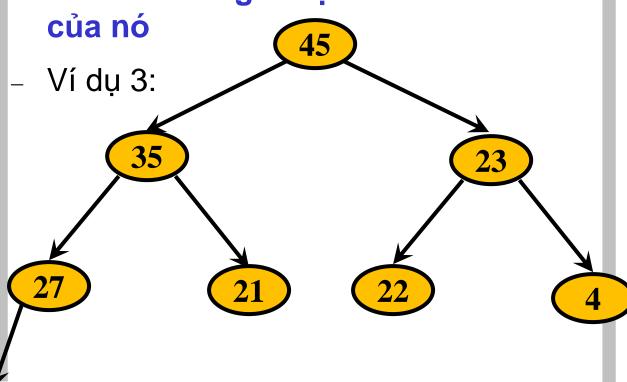
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

ThS. Cáp Phạm đình Thăng

Churong 01 - 3

1. ĐỊNH NGHĨA HEAP

- Định nghĩa Heap sơ khởi: Heap là một cây nhị phân đầy đủ
- Mối nút trong Heap chứa một giá trị có thể so sánh với giá trị của nút khác.
- Đặc điểm của Heap là giá trị của mỗi nút >= giá trị của các nút con



S. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chương 01 - 4

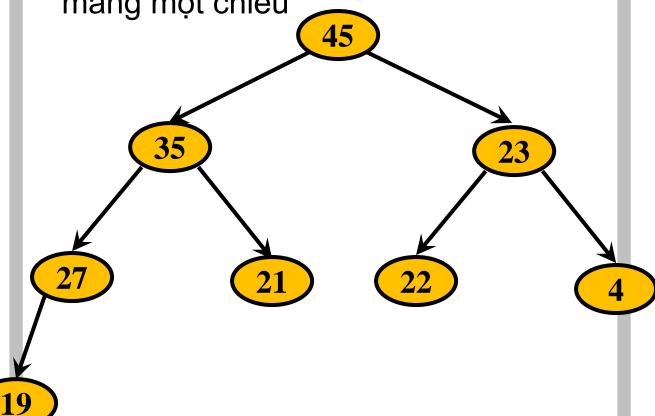
ThS. Cáp Phạm đình Thăng

19

1. ĐỊNH NGHĨA HEAP

- Heap là một cây nhị phân thỏa các tính chất sau:
 - + Heap là một cây đầy đủ;
 - Giá trị của mỗi nút không bao giờ bé hơn giá trị của các nút con
- Hệ quả:
 - + Nút lớn nhất là ...?

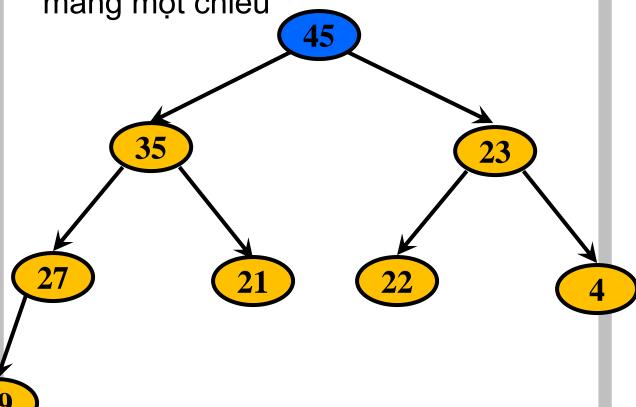
 Ta sẽ lưu giá trị của các nút trong một mảng một chiều



TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 6

 Ta sẽ lưu giá trị của các nút trong một mảng một chiều



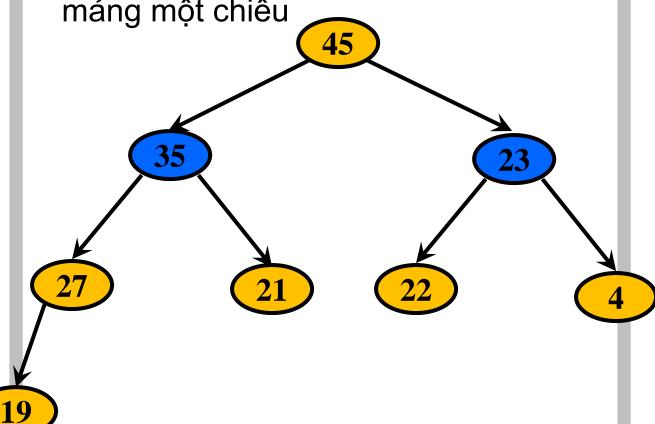
<u>19</u>)

U				
45				

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 7

 Ta sẽ lưu giá trị của các nút trong một mảng một chiều



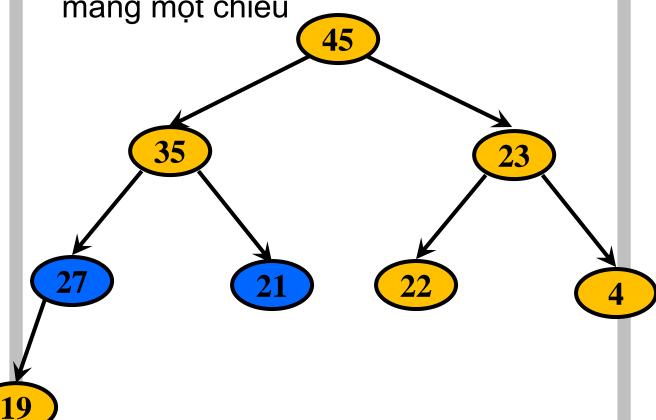
 0
 1
 2

 45
 35
 23

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 8

 Ta sẽ lưu giá trị của các nút trong một mảng một chiều



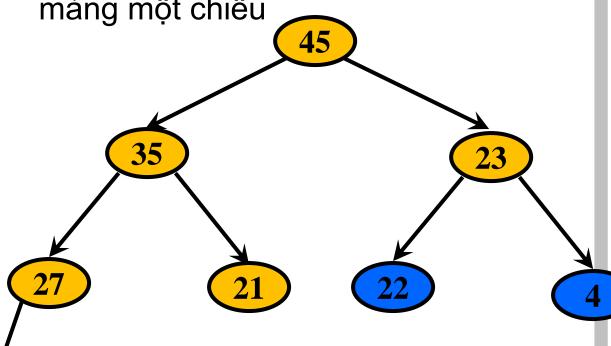
 0
 1
 2
 3
 4

 45
 35
 23
 27
 21

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 9

 Ta sẽ lưu giá trị của các nút trong một mảng một chiều



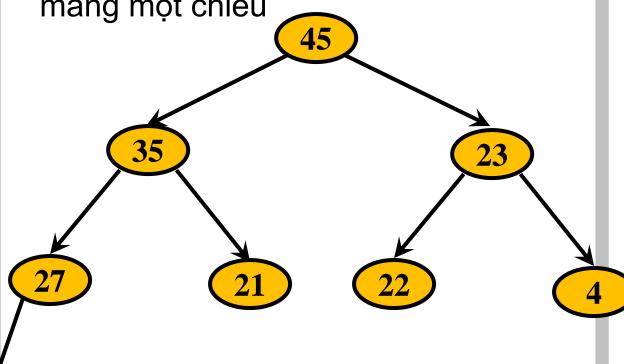
19

0	1	2	3	4	5	6	
45	35	23	27	21	22	4	

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 10

 Ta sẽ lưu giá trị của các nút trong một mảng một chiều



19

0	1	2	3	4	5	6	7
45	35	23	27	21	22	4	19

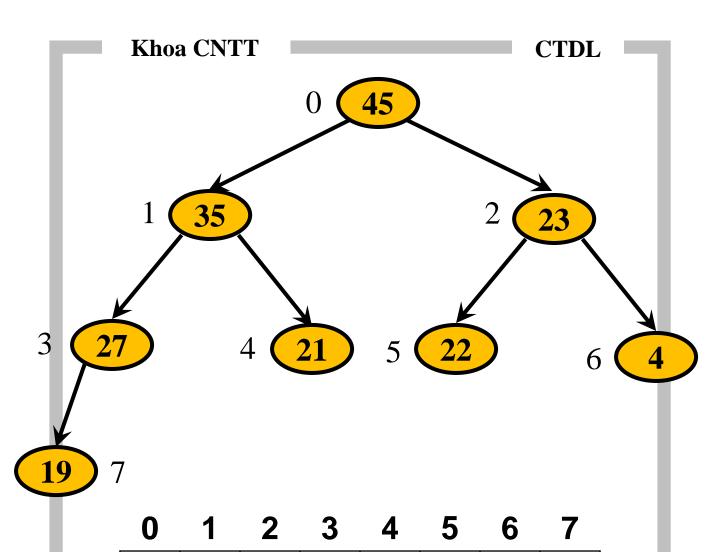
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chương 01 - 11

2. BIỂU DIỄN HEAP BẰNG MẢNG

- Thứ tự lưu trữ trên mảng được thực hiện từ trái sang phải.
- Liên kết giữa các nút được hiểu ngầm, không trực tiếp dùng con trỏ.
- Mảng một chiều được xem là cây chỉ do cách ta xử lý dữ liệu trên đó.
- Nếu ta biết được chỉ số của 1 phần tử trên mảng, ta sẽ dễ dàng xác định được chỉ số của nút cha và (các) nút con của nó.

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang



• Nút gốc ở chỉ số [0]

35

45

Nút cha của nút [i] có chỉ số là [(i-1)/2]

27

23

21

- Các nút con của nút [i] (nếu có) có chỉ số [2i+1] và [2i+2]
- Nút cuối cùng có con trong một heap có n phần tử là: [n/2-1]

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

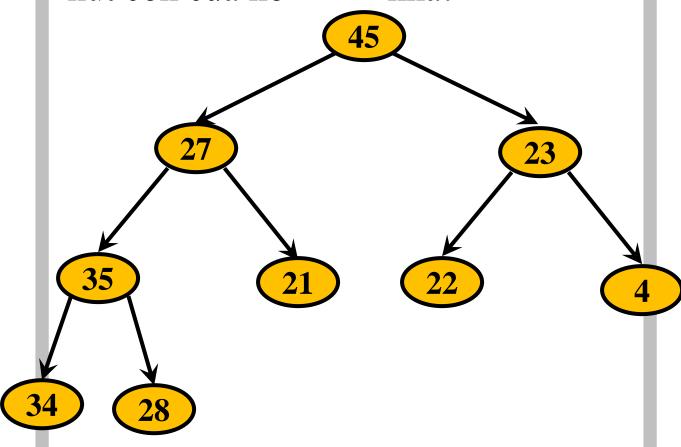
Chuong 01 - 13

19

4

3. THAO TÁC ĐIỀU CHỈNH MỘT PHẦN TỬ Heapify

Nút đang xét có giá trị là 27, bé hơn giá trị của nút con của nó Tiến hành đổi chỗ với nút con có giá trị lớn nhất

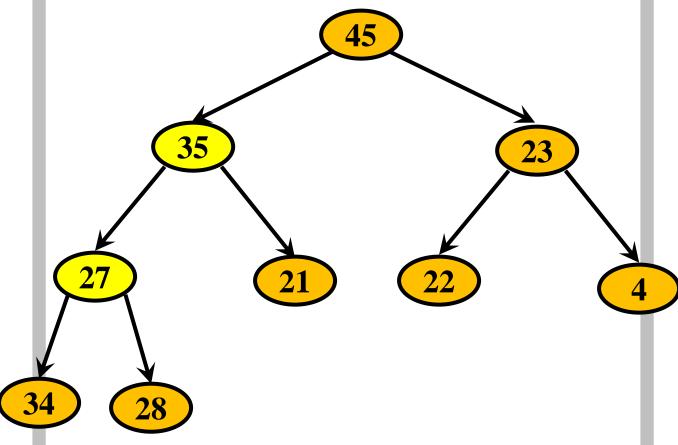


TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang ThS. Cáp Phạm đình Thăng

Chương 01 - 14

3. THAO TÁC ĐIỀU CHỈNH MỘT PHẦN TỬ Heapify

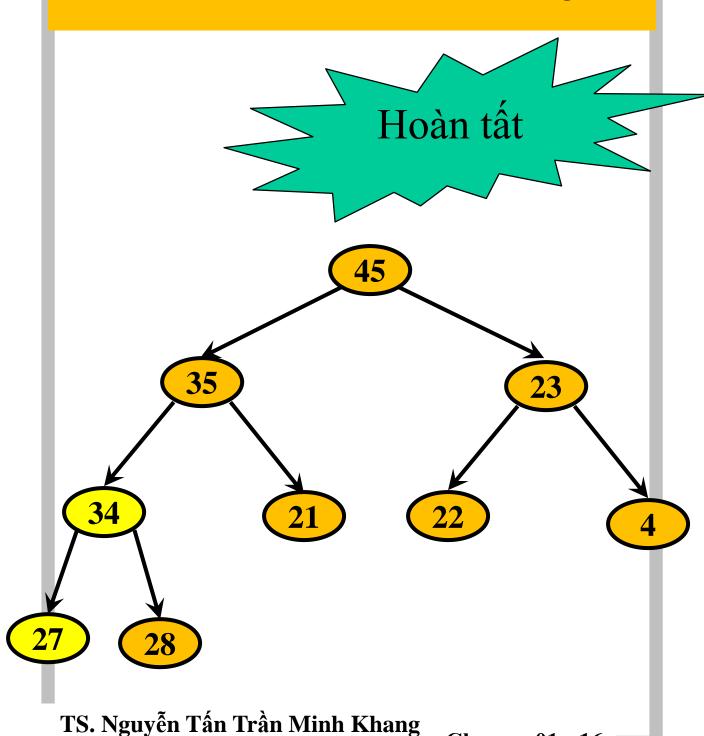
Nút đang xét có giá trị là 27, bé hơn giá trị của nút con của nó Tiến hành đổi chỗ với nút con có giá trị lớn nhất



TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang ThS. Cáp Phạm đình Thăng

Chương 01 - 15

3. THAO TÁC ĐIỀU CHỈNH MỘT PHẦN TỬ Heapify



Chuong 01 - 16

3. THAO TÁC ĐIỀU CHỈNH MỘT PHẦN TỬ Heapify

```
10. void Heapify(int a[], int
                   int vt)
11. {
        while (vt \le n/2-1)
12.
13.
             int child1 = 2*vt+1;
14.
             int child2 = 2*vt+2;
15.
             int lc = child1;
16.
             if (child2<n &&
17.
                a[lc] < a[child2])
18.
                lc = child2;
19.
             if(a[vt] < a[lc])
20.
                HoanVi(a[vt],a[lc]);
21.
            vt = lc;
22.
23.
24.}
```

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 17

3. THAO TÁC ĐIỀU CHỈNH MỘT PHẦN TỬ Heapify

```
10. void Heapify(int a[], int
                   int vt)
11. {
       while (vt < n/2)
12.
13.
            int child1 = 2*vt+1;
14.
            int child2 = 2*vt+2;
15.
            int lc = child1;
16.
            if (child2<n &&
17.
                a[lc] < a[child2])
                lc = child2;
18.
19.
            if(a[vt] < a[lc])
                HoanVi(a[vt],a[lc]);
20.
            vt = lc;
21.
22.
23.}
```

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 18

3. THAO TÁC ĐIỀU CHỈNH MỘT PHẦN TỬ Heapify

```
1. void Heapify(int a[], int
                   int vt)
2.
        while (vt < n/2)
3.
4.
             int lc = 2*vt+1;
5.
             if(lc+1<n &&
6.
                a[lc]<a[lc+1])
                1c++;
7.
             if(a[vt] < a[lc])
8.
                HoanVi(a[vt],a[lc]);
9.
            vt = lc;
10.
11.
12.}
```

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 19

4. XÂY DỰNG HEAP

- Tất cả các phần tử trên mảng có chỉ số [n/2] đến [n-1] đều là nút lá.
- Mỗi nút lá được xem là Heap có duy nhất một phần tử.
- Thực hiện thao tác Heapify trên các phần tử có chỉ số từ [n/2]-1 tới 0 ta sẽ tạo ra một Heap có n phần tử.

4. XÂY DỰNG HEAP

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chương 01 - 21

4. XÂY DỰNG HEAP

```
10. void Heapify(int a[], int
                  int vt)
11. {
       while (vt \le n/2-1)
12.
13.
            int child1 = 2*vt+1;
14.
            int child2 = 2*vt+2;
15.
            int lc = child1;
16.
            if (child2<n &&
17.
                a[lc] < a[child2])
                lc = child2;
18.
            if(a[vt] < a[lc])
19.
                HoanVi(a[vt],a[lc]);
20.
            vt = lc;
21.
22.
23.}
```

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chương 01 - 22

CTDL

4. XÂY DỰNG HEAP

 Bài toán: Hãy xây dựng mảng sau thành một Heap.

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

5 25 15 8 7 28 1 4 10 9

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 23

Chương 01 - 24

ThS. Cáp Phạm đình Thăng

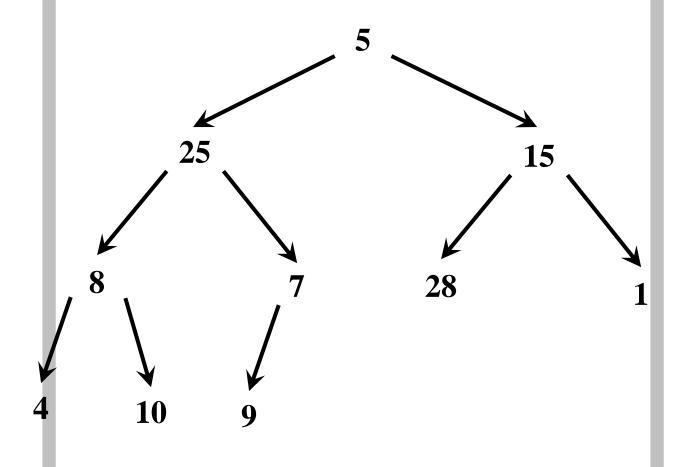
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

CTDL

Chuong 01 - 25

4. XÂY DỰNG HEAP



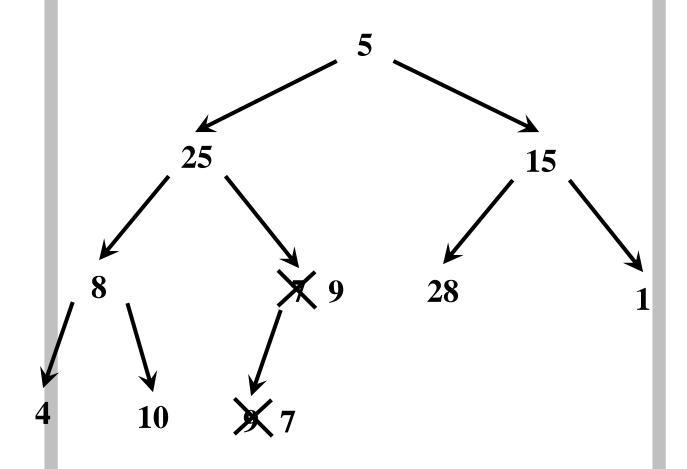


TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

CTDL

4. XÂY DỰNG HEAP



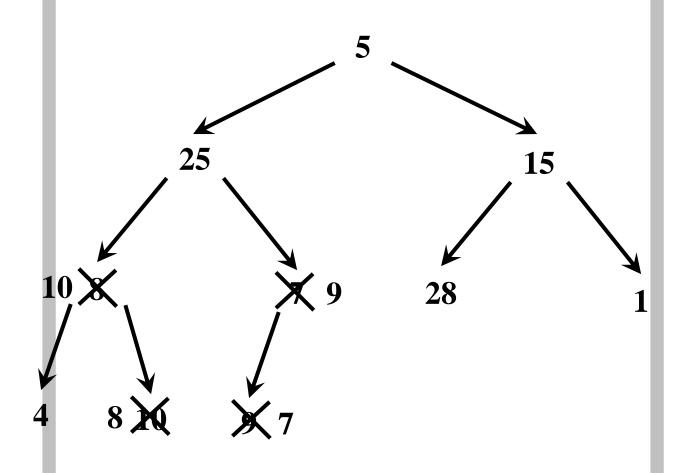


TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chương 01 - 26

4. XÂY DỰNG HEAP



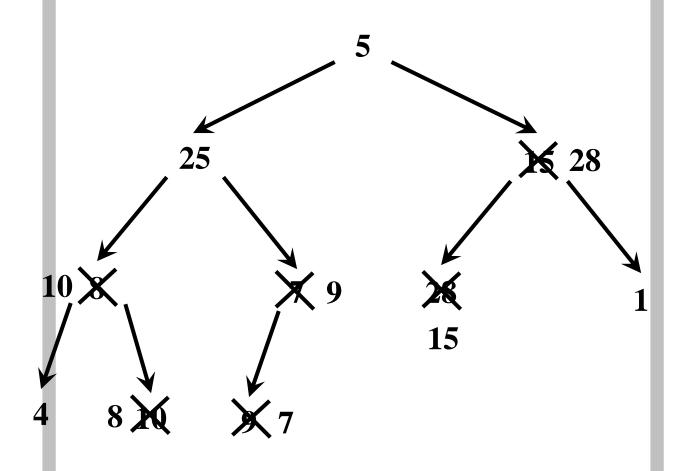


TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chương 01 - 27

4. XÂY DỰNG HEAP





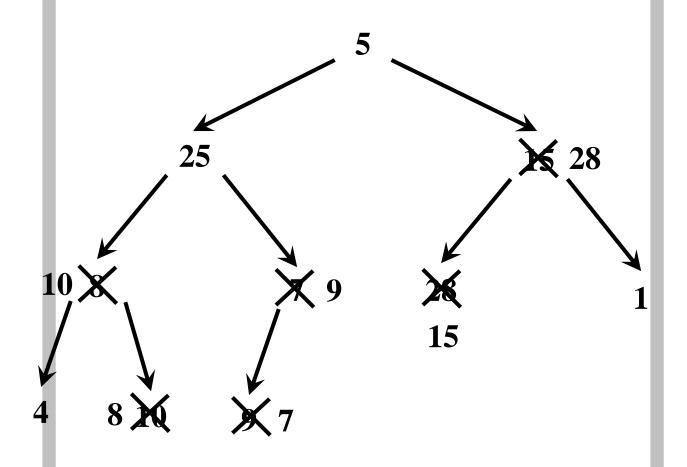
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 28

4. XÂY DỰNG HEAP

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



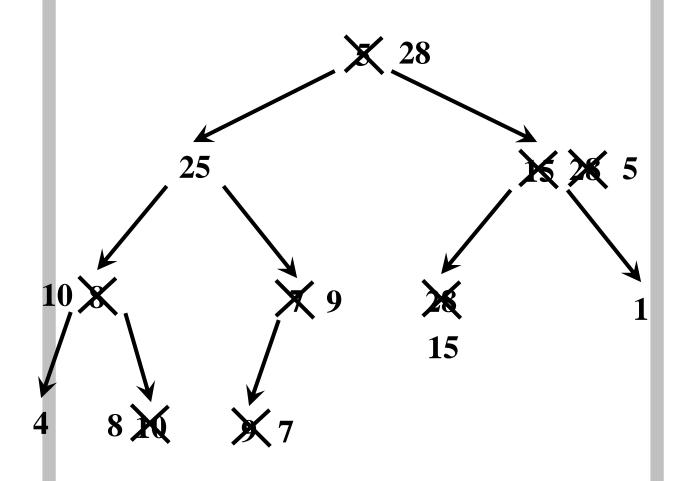
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 30

4. XÂY DỰNG HEAP

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



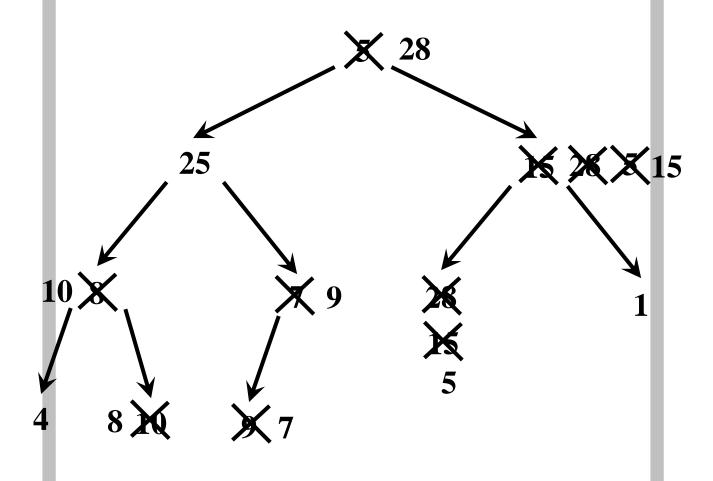
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 31

Chuong 01 - 32

4. XÂY DỰNG HEAP





TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

4. XÂY DỰNG HEAP

 Bài toán: Hãy xây dựng mảng sau thành một Heap.

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9

 Kết quả hiệu chỉnh mảng trên thành Heap là:

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 28
 25
 15
 10
 9
 5
 1
 4
 8
 7

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

4. XÂY DỰNG HEAP

 Bài tập: Hãy xây dựng mảng sau thành một Heap.

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 -7
 75
 28
 81
 47
 89
 92
 15
 57
 78

 Kết quả hiệu chỉnh mảng trên thành Heap là:

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 92
 81
 89
 75
 78
 -7
 28
 15
 57
 47

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

5. THUẬT TOÁN HEAP SORT

- Bước 1 Xây dựng Heap: Sử dụng thao tác Heapify để chuyển đổi một mảng bình thường thành Heap.
- Bước 2 Sắp xếp.
 - + Hoán vị phần tử cuối cùng của Heap với phần tử đầu tiên của Heap.
 - + Loại bỏ phần tử cuối cùng
 - + Thực hiện thao tác Heapify để điều chỉnh phần tử đầu tiên.

5. THUẬT TOÁN HEAP SORT

```
10. void HeapSort(int a[], int
11. {
12.
      BuildHeap(a,n);
      int length = n;
13.
      while (length>1)
14.
15.
          HoanVi (a[0], a[length-1]);
16.
          length--;
17.
          Heapify(a,length,0);
18.
19.
20.}
```

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 36

5. THUẬT TOÁN HEAP SORT

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

5. THUẬT TOÁN HEAP SORT

```
    void Heapify (int a[], int

                   int vt)
2.
       while (vt \le n/2-1)
3.
4.
5.
             int child1 = 2*vt+1;
             int child2 = 2*vt+2;
6.
             int lc = child1;
7.
             if (child2<n &&
8.
                a[lc] < a[child2])
                lc = child2;
9.
10.
             if(a[vt] < a[lc])
                HoanVi(a[vt],a[lc]);
11.
            vt = lc;
12.
13.
14.
```

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 38

 Bài toán: Hãy sắp xếp mảng sau tăng dần bằng thuật toán Heap Sort.

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9

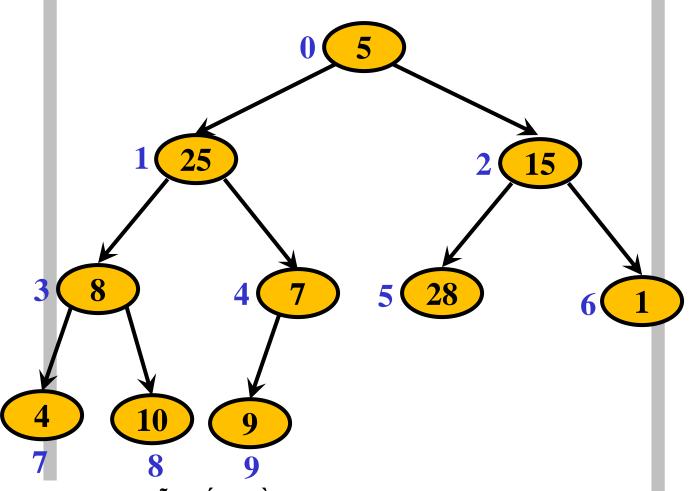
- Bước 1 Xây dựng Heap: Sử dụng thao tác Heapify để chuyển đổi một mảng bình thường thành Heap.
- Bước 2 Sắp xếp.
 - Hoán vị phần tử cuối cùng của Heap
 với phần tử đầu tiên của Heap.
 - + Loại bỏ phần tử cuối cùng
 - + Thực hiện thao tác Heapify để điều chỉnh phần tử đầu tiên.

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Bước 1: Xây dựng Heap

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

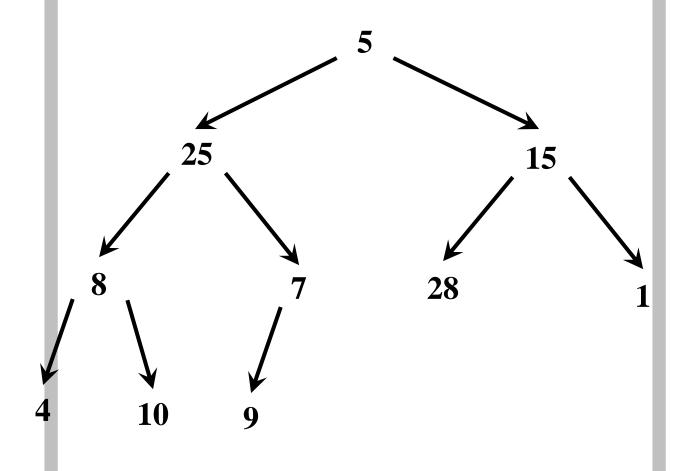
Churong 01 - 40

CTDL

ÁP DỤNG THUẬT TOÁN

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9

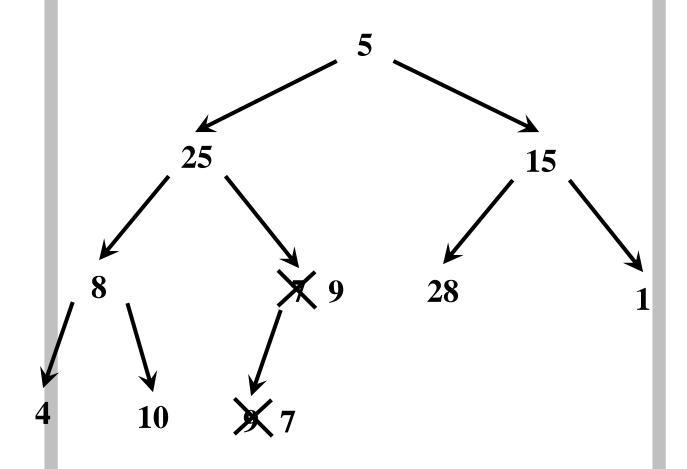


TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 41

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



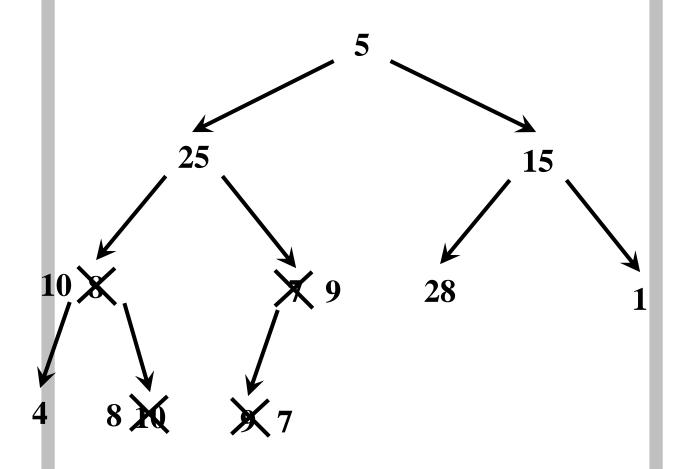
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

ThS. Cáp Phạm đình Thăng

Chương 01 - 42

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



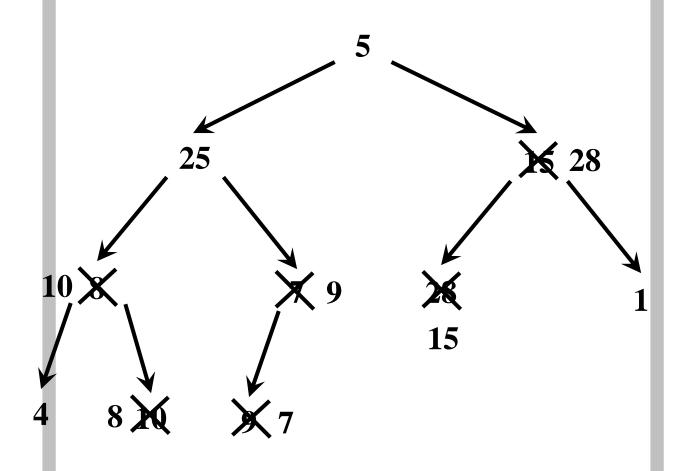
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

ThS. Cáp Phạm đình Thăng

Chương 01 - 43

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chương 01 - 44

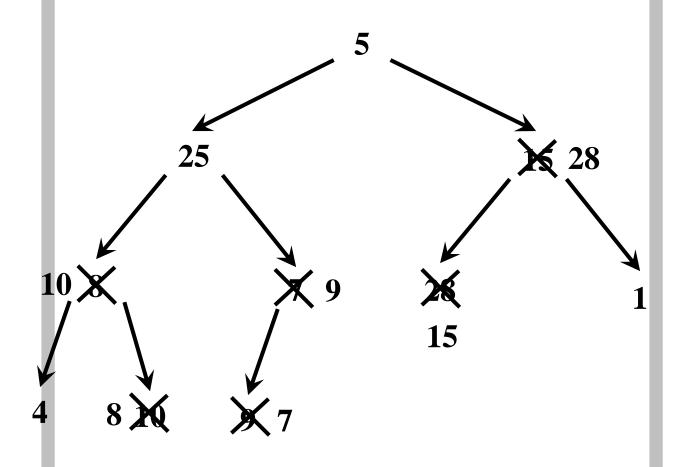
ThS. Cáp Phạm đình Thăng

CTDL

ÁP DỤNG THUẬT TOÁN

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

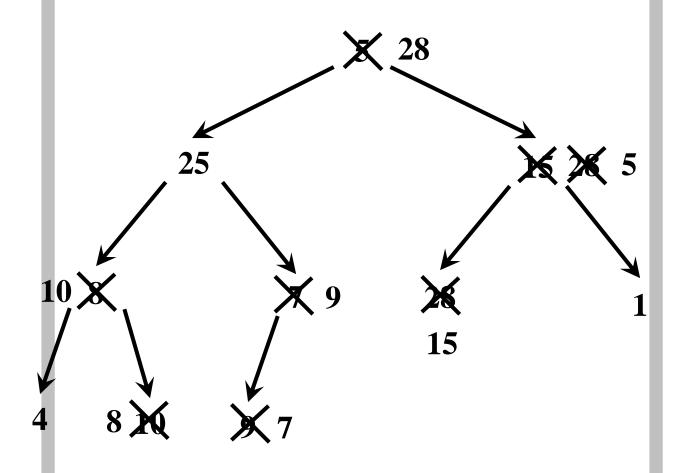
Churong 01 - 46

CTDL

ÁP DỤNG THUẬT TOÁN

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9

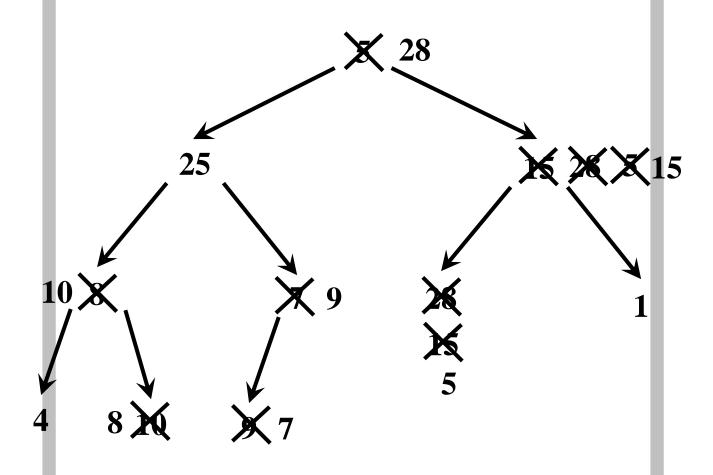


TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 47

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 5
 25
 15
 8
 7
 28
 1
 4
 10
 9



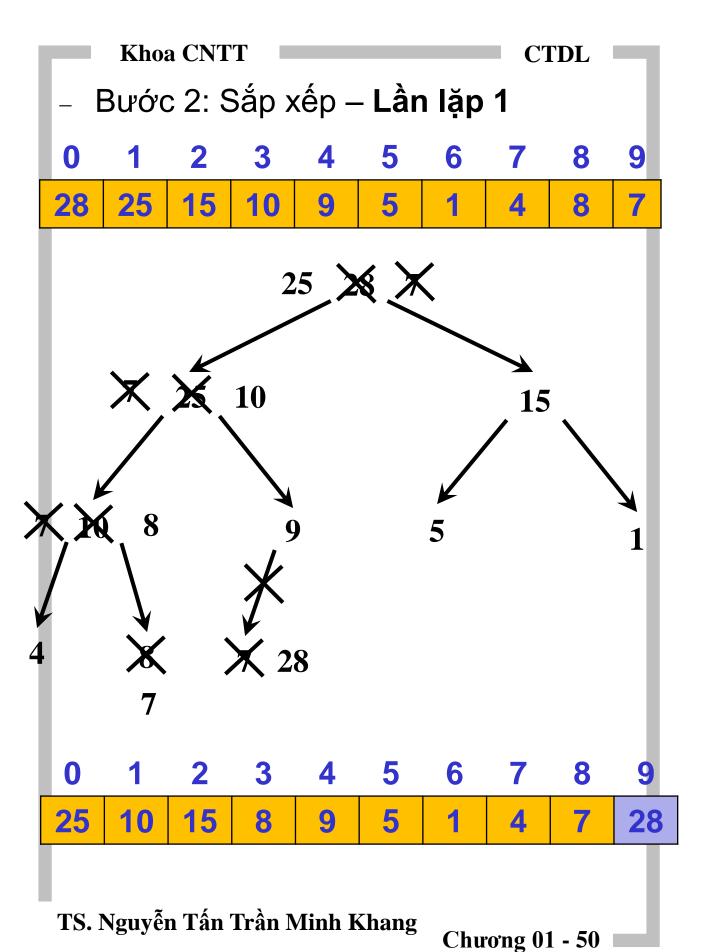
TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

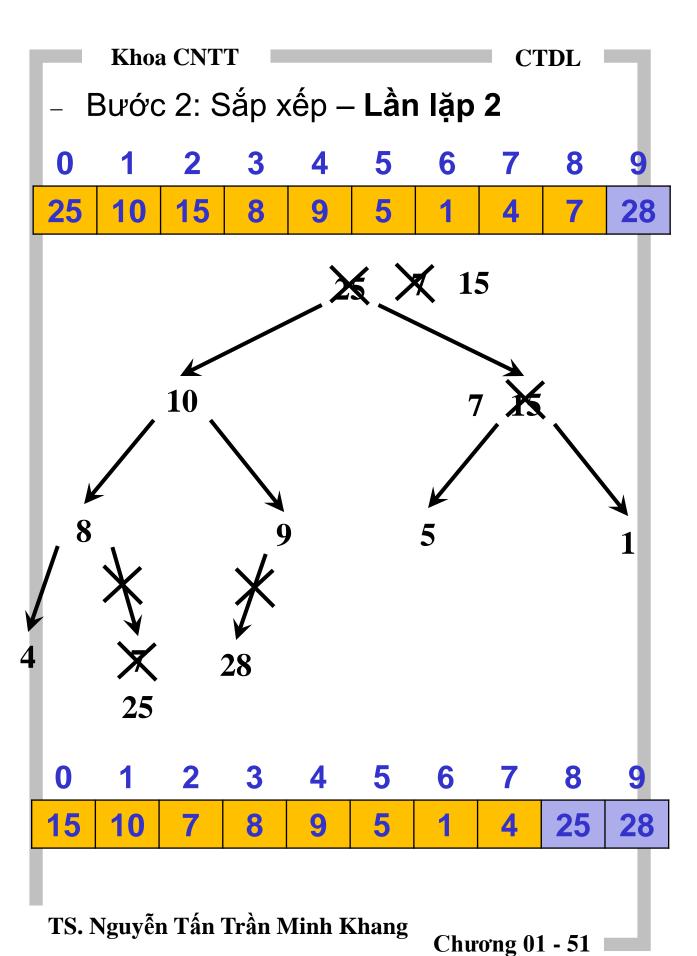
ThS. Cáp Phạm đình Thăng

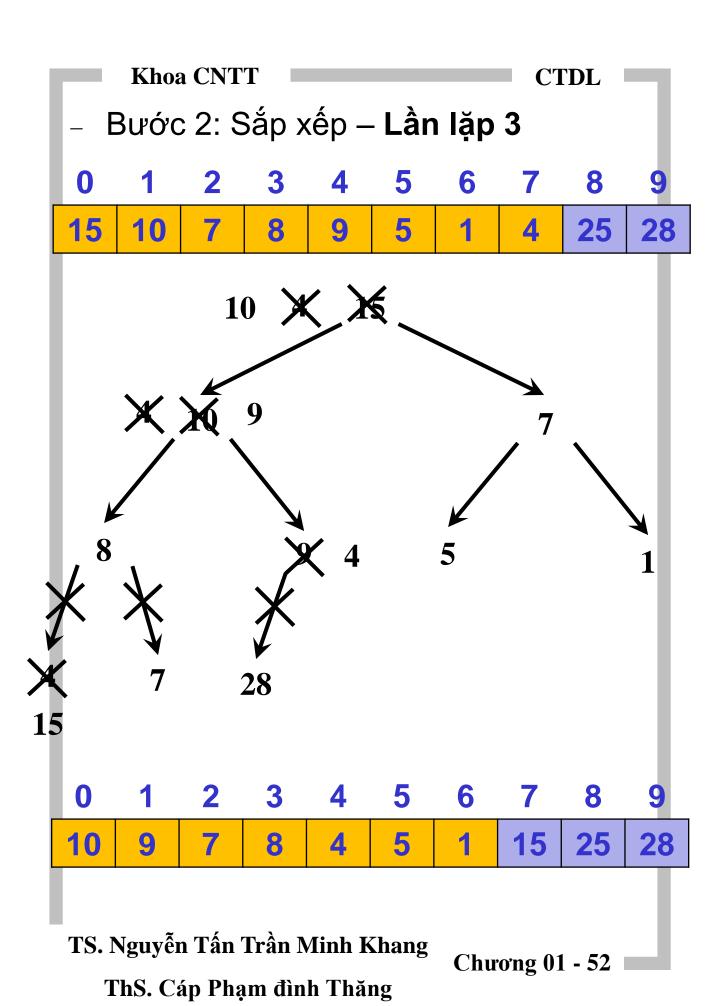
Chuong 01 - 48

CTDL

THS. Cap rugin unin Thang







7. BÀI TẬP

 Sắp mảng một chiều số nguyên giảm dần bằng thuật toán HeapSort.

```
10. void HeapSort(int a[], int
11. {
12.
      BuildHeap(a,n);
      int length = n;
13.
      while (length>1)
14.
15.
          HoanVi (a[0], a[length-1]);
16.
          length--;
17.
          Heapify(a,length,0);
18.
19.
```

48: Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Chuong 01 - 53

5. THUẬT TOÁN HEAP SORT

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

5. THUẬT TOÁN HEAP SORT

```
    void Heapify (int a[], int

                  int vt)
2.
       while (vt \le n/2-1)
3.
4.
5.
            int child1 = 2*vt+1;
            int child2 = 2*vt+2;
6.
            int lc = child1;
7.
            if (child2<n &&
8.
                a[lc] < a[child2])
                lc = child2;
9.
            if(a[vt]>a[lc])
10.
                HoanVi(a[vt],a[lc]);
11.
            vt = lc;
12.
13.
14.
```

TS. Nguyễn Tấn Trần Minh Khang

Churong 01 - 55