

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.1 Bubble Sort:

➤ **Algorithm :**

```
for ( i = 0 ; i < n-1 ; i++ )  
    for ( j = n-1 ; j > i ; j-- )  
        if ( a[j] < a[j-1] )  
            swap (a[j] ,a[j-1]);
```

➤ **Độ phức tạp :** $O(n^2)$

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.2 Insertion Sort :

➤ Algorithm :

```
for ( i = 1 ; i < n ; i++ ) {  
    j = i;  t = a[j];  
    while ( j > 0 && t < a[j-1] ) {  
        a[j] = a[j-1]; j--  
    }  
    a[j] = t;  
}
```

➤ Độ phức tạp : $O(n^2)$

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Selection Sort :

➤ Algorithm :

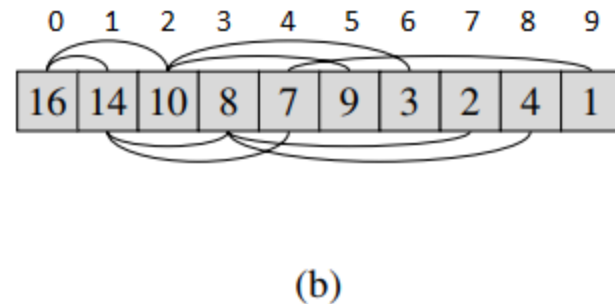
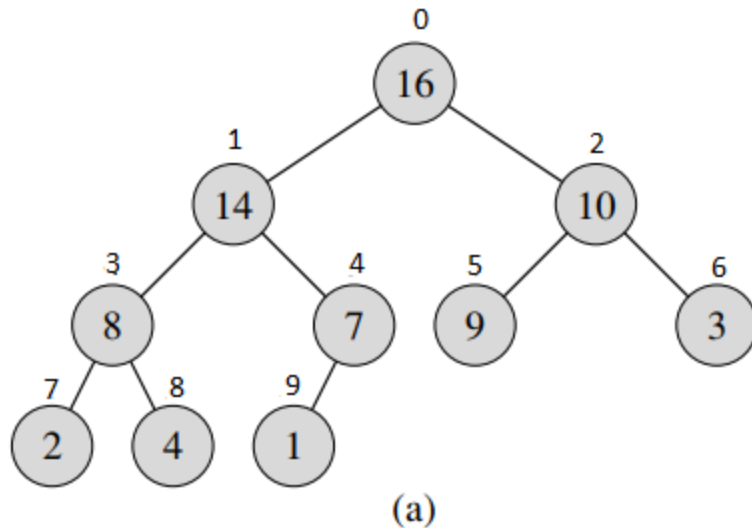
```
for ( i = 0 ; i < n-1 ; i++ ) {  
    1. k = i ;  
    2. for ( j = i+1 ; j < n ; j++ )  
        3. if ( a[j] < a[k] ) k = j ;  
    4. swap (a[i] ,a[k]);  
}
```

➤ Độ phức tạp : $O(n^2)$

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

- Cấu trúc dữ liệu heap (nhị phân) là một mảng A các đối tượng được nhìn như một cây nhị phân.

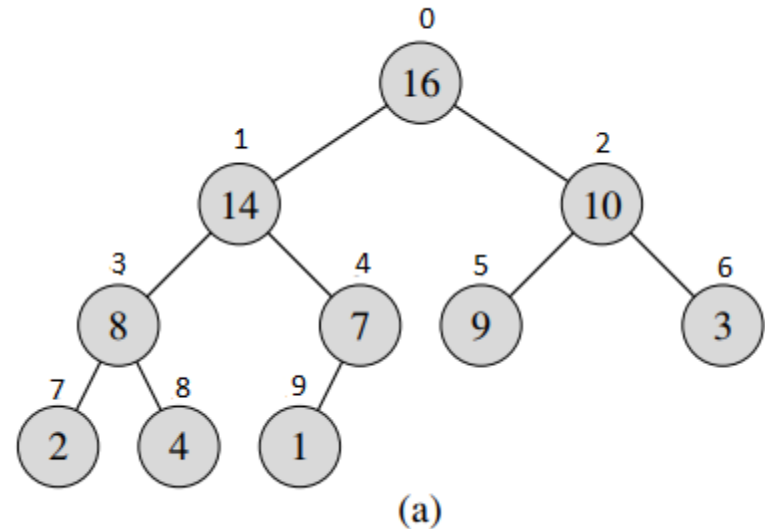


- Gốc của cây là $A[0]$.
- Nút (chỉ số) i có cha là **Parent(i)**, con trái là **Left(i)**, con phải là **Right(i)**.

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

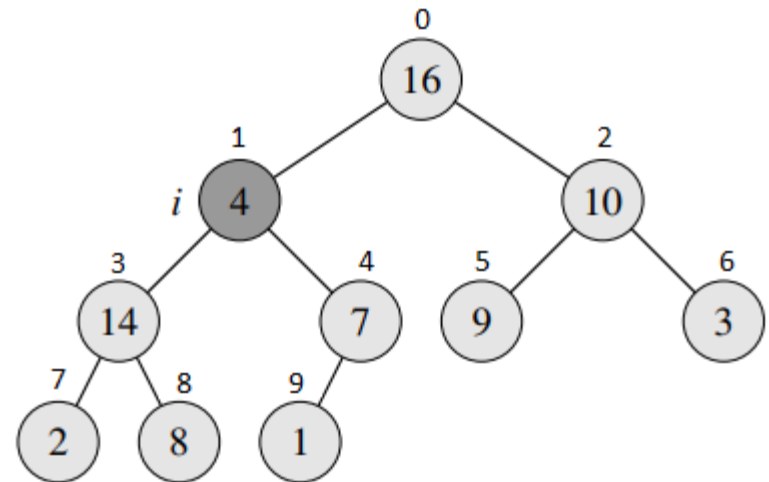
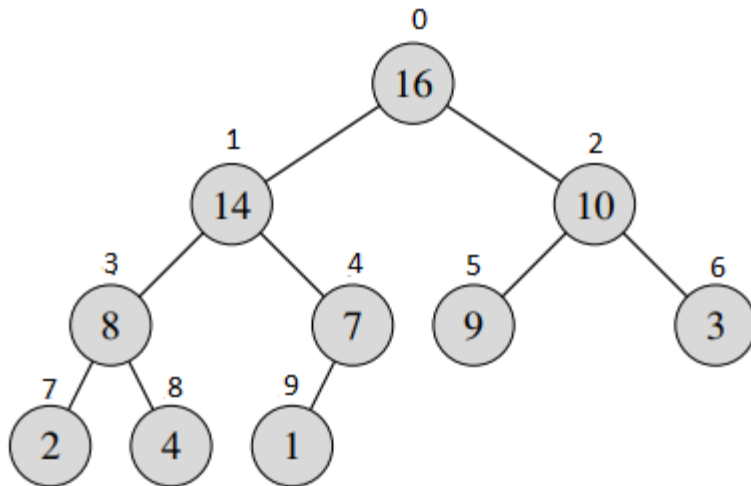
- $\text{PARENT}(i)$
if i lẻ return $\lfloor i/2 \rfloor$
else $\lfloor (i-1)/2 \rfloor$
- $\text{LEFT}(i)$
return $2i + 1$
- $\text{RIGHT}(i)$
return $2i + 2$



CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

- ***max-heap property*** : Với mọi nút i khác gốc, $A[\text{PARENT}(i)] \geq A[i]$.

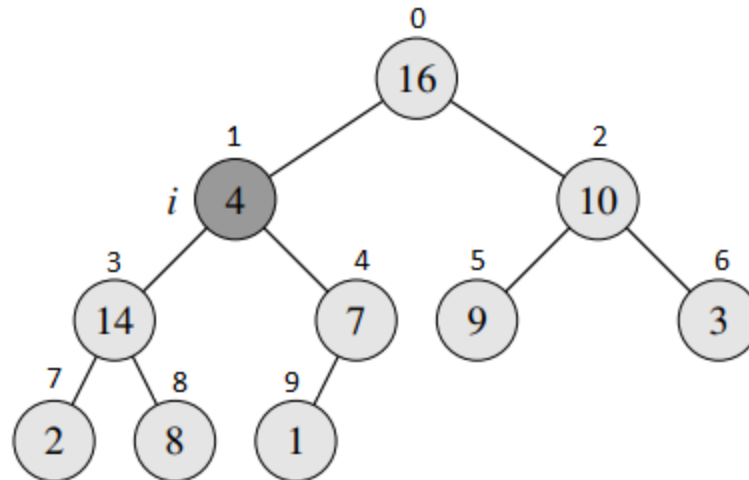


CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

- **Thủ tục $Max_Heap(A, i)$:**

Giả sử : Cây con trái cây con phải của nút i thỏa *max-heap property* . Ví dụ $i=4$ như hình dưới.



- Thủ tục sẽ đưa giá trị của nút i vào vị trí sao cho cây với gốc là nút i thỏa *max-heap property*.

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

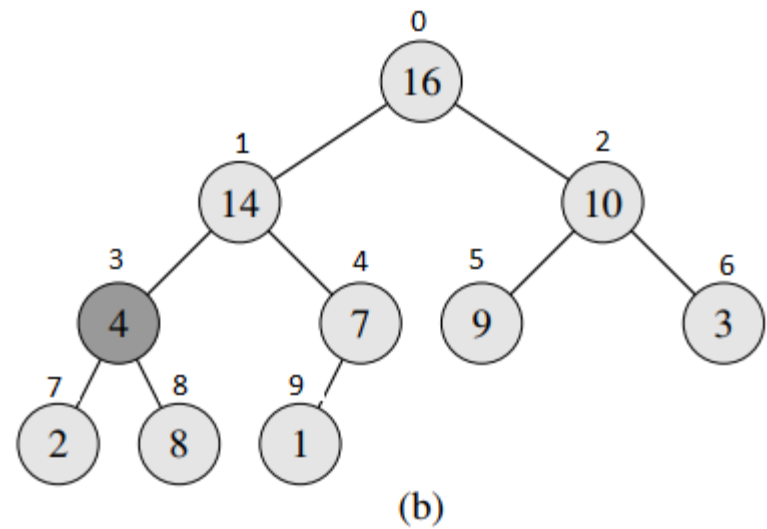
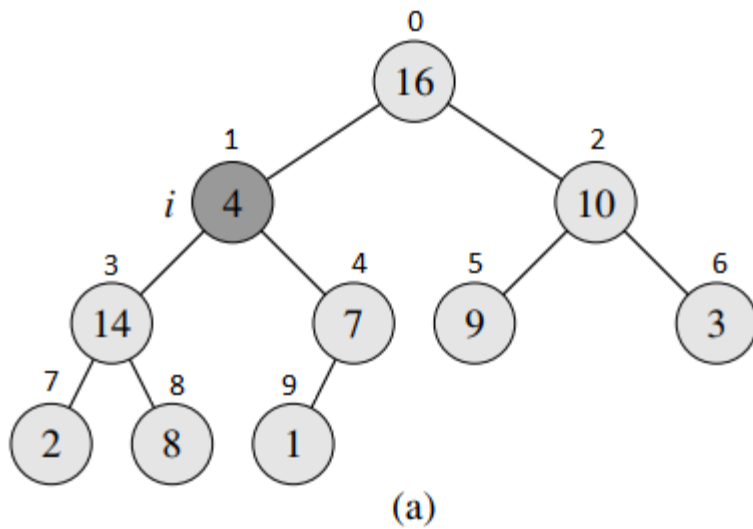
Thủ tục Max_Heap(A, i)

```
{  
    1. l = LEFT(i); r = RIGHT(i);  
    2. if ((l < heap_size) && A[l] > A[i]) largest = l;  
    3. else largest = i;  
    4. if ((r < heap_size) && A[r] > A[largest]) largest = r;  
    5. if (largest != i)  
        {  
            6. swap (A[i] , A[largest]);  
            7. Max_Heap (A, largest);  
        }  
}
```


CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

Ví dụ : *Max_Heap(A, 1)*



CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

Thủ tục xây dựng heap : Cho mảng A. Chuyển các giá trị trong A sao cho A thỏa *max-heap property* .

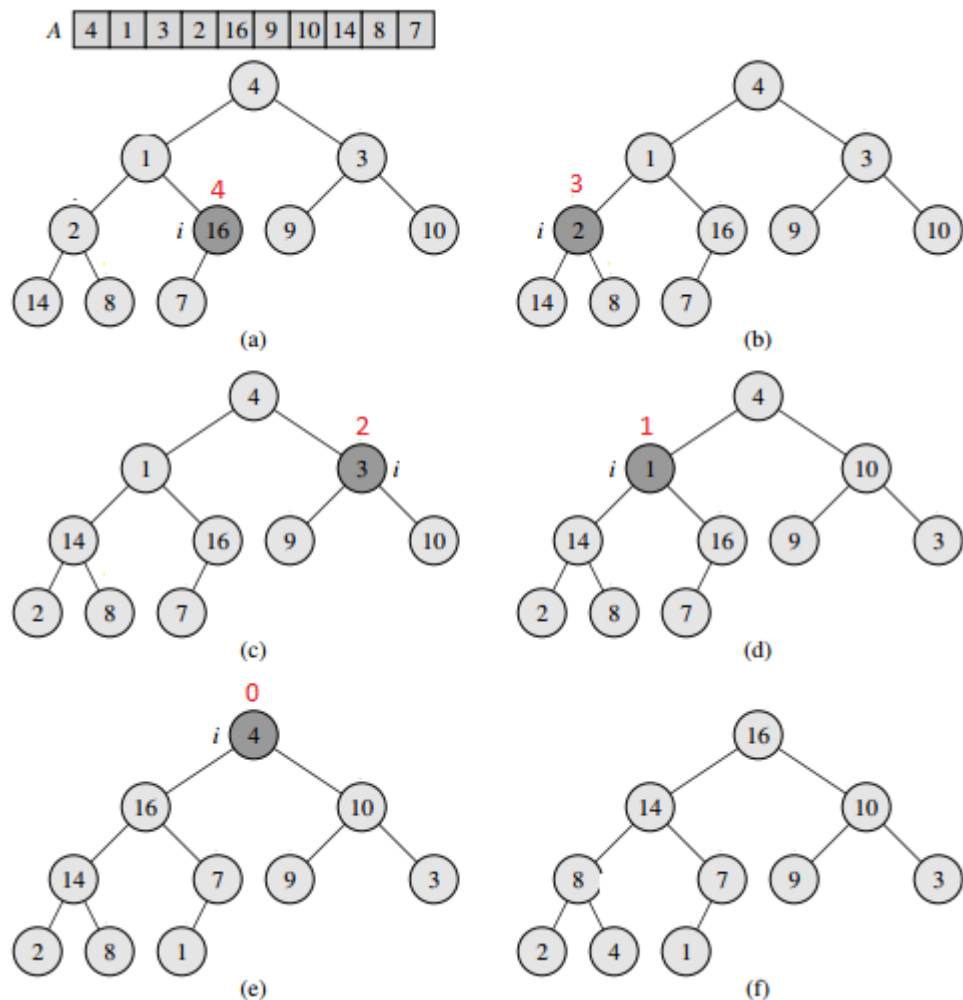
BUILD_MAX_HEAP(A, length)

```
{  
    heap_size = length;  
    for(i = length/2-1 ; i >= 0; i--)  
        MAX_HEAPIFY(A, i );  
}
```

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

Ví dụ :



CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.3 Heap Sort :

Thủ tục HEAPSORT(A, length)

{

1. heap_size = length;

2. BUILD_MAX_HEAP(A, length);

3. for(i = length-1 ; i >= 1; i--)

{

4. swap(A[0], A[i]);

5. heap_size = heap_size - 1;

6. MAX_HEAP (A, 0, heap_size);

}

} :

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.4 Merge Sort :

MERGESORT(array A, int left, int right)

```
{  
    if ( left < right )  
    {  
        1. mid = (left + right) / 2 ;  
        2. MERGESORT(a, left, mid) ;  
        3. MERGESORT(a, mid+1, right) ;  
        4. MERGE(a, left, mid, right)  
    }  
}
```

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.4 Merge Sort :

MERGE (*array* a, int left, int mid, int right) {

1. create new array b of size right-left+1;

2. bcount = 0; lcount = left; rcount = mid+1;

3. while ((lcount <= mid) && (rcount <= right)) {

4. if (a[lcount] <= a[rcount]) b[bcount++] = a[lcount++];

5. else b[bcount++] = a[rcount++];

} // end while

7. if (lcount > mid)

8. while (rcount <= right) b[bcount++] = a[rcount++];

else

9. while (lcount <= mid) b[bcount++] = a[lcount++];

10. for (bcount = 0 ; bcount < right-left+1 ; bcount++)

11. a[left+bcount] = b[bcount];

} // end **MERGE**

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.5 Quick Sort :

Ý chính của quick sort :

Divide: Chia mảng $A[p \dots r]$ thành hai mảng con $A[p \dots q - 1]$ và $A[q + 1 \dots r]$ sao cho mỗi phần tử của $A[p \dots q - 1]$ nhỏ hơn hay bằng $A[q]$, và $A[q]$ nhỏ hơn hay bằng mỗi phần tử của $A[q + 1 \dots r]$. q được gọi là pivotindex.

Conquer: Sắp xếp $A[p \dots q - 1]$ và $A[q + 1 \dots r]$ bằng cách gọi đệ qui hàm quicksort.

Combine: Không có.

Mảng $A[p \dots r]$ đã được sắp xếp.

Thuật toán :

QUICKSORT(A, p, r)

{

1. if (p < r)

{

2. $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$;

3. QUICKSORT(A, p, q - 1) ;

4. QUICKSORT(A, q + 1, r) ;

}

}

main()

{

QUICKSORT(A, 0, *length*[A]-1);

}

Thuật toán :

PARTITION(A, p, r)

```
{  
1.  $x = A[r]$  ;  
2.  $i = p - 1$  ;  
3. for ( $j = p$  ;  $j \leq r - 1$  ;  $j++$ )  
    4. if ( $A[j] \leq x$ )  
        {  
            5.  $i = i + 1$ ;  
            6. swap ( $A[i], A[j]$ ) ;  
        }  
7. swap ( $A[i + 1], A[r]$ ) ;  
8. return  $i + 1$ ;  
}
```

Ở mỗi đầu vòng lặp 3–6, với chỉ số k ,

1. If $p \leq k \leq i$, then $A[k] \leq x$.

2. If $i + 1 \leq k \leq j - 1$, then $A[k] > x$.

3. If $k = r$, then $A[k] = x$.

CHƯƠNG 9: Sắp xếp

9.6 Shell Sort :

- Cho mảng $a[0, \dots, n-1]$, các phần tử $a[i], a[j], \dots$ thuộc cùng *tập hợp khoảng-cách-h* nếu $j = k \cdot h + i, k = 0, 1, \dots$

Ví dụ : $a[0, \dots, 11]$,

- Các *tập hợp khoảng-cách-5* : $\{a[0], a[5], a[10]\}, \{a[1], a[6], a[11]\}, \{a[3], a[8]\}, \{a[4], a[9]\}, \{a[5], a[10]\},$
- Các *tập hợp khoảng-cách-3* : $\{a[0], a[3], a[6], a[9]\}, \{a[1], a[4], a[7], a[10]\}, \{a[2], a[5], a[8], a[11]\},$
- Các *tập hợp khoảng-cách-1* : $\{a[0], a[1], a[2], \dots, a[11]\}.$

9.6 Shell Sort :

Thuật toán :

void SHELLSORT(int a[], int n) // n : the number of elements in A

{ **1.** Khởi tạo $h[] = \{h_0, h_1, \dots, h_m\}$; // $h_0 > h_1 > \dots > h_m = 1$

2. for($k=0$; $k \leq m$; $k++$) // Lần lượt xét h_0, h_1, \dots, h_m

3. for ($i = h[k]$; $i < n$; $i += 1$) // $i = h_0, h_1, \dots, h_m$

// Sắp xếp các tập hợp khoảng-cách- h_k tăng dần bằng Insertion Sort

{

4. temp = a[i];

5. for ($j = i$; $j \geq h[k] \ \&\& \ a[j - h[k]] > \text{temp}$; $j -= h[k]$)

6. a[j] = a[j - h[k]];

7. a[j] = temp;

}

}

➤ Mục đích của Shell sort là cải thiện Insertion sort.

9.7 Shaker Sort :

Thuật toán :

```
void ShakerSort( int A[], int n )
```

```
{ do { // Phần 1
```

```
    1. swapped = 0;
```

```
    2. for (i=0 ;i<=n - 2;i++)
```

```
        3. if (A[ i ] > A[ i + 1 ]) {
```

```
            4. swap( &A[ i ], &A[ i + 1 ] );
```

```
            5. swapped = 1; // Có hoán vị
```

```
        }
```

```
    6. if (!swapped) break; // Nếu không có hoán vị thì kết thúc  
        sắp xếp. Mảng tăng dần.
```

```
    ...
```

```
} while(swapped==1);
```

9.7 Shaker Sort :

Thuật toán :

```
void ShakerSort( int A[], int n )
```

```
{ do {
```

```
    ...
```

```
    // Phần 2
```

```
    1. swapped = 0;
```

```
    2. for(i=n - 2 ;i >= 0; i--)
```

```
        3. if (A[ i ] > A[ i + 1 ]) {
```

```
            4. swap(&A[ i ],&A[ i + 1 ] );
```

```
            5. swapped = 1; // Có hoán vị
```

```
        }
```

```
    } while(swapped==1);
```

```
}
```

9.8 Exchange Sort :

Thuật toán :

```
void EXCHANGESORT(int a[], int n)
{
    for(i = 0; i < n -1; i++)
        for (j=i + 1; j < n; j++)
            if (a[i] > a[j]) swap(&a[i], &a[j]);
}
```