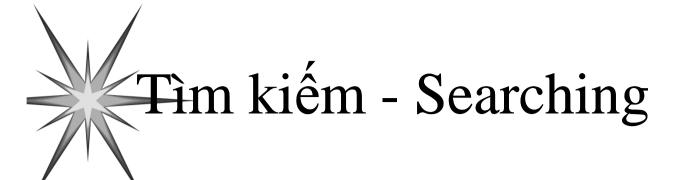


Tìm kiếm tuần tự Tìm kiếm nhị phân

Nguyễn Tri Tuấn Khoa CNTT – ĐH.KHTN.Tp.HCM Email: nttuan@fit.hcmus.edu.vn





- □ Trình bày các thuật toán thông dụng cho việc tìm kiếm (**Tìm tuần tự, tìm nhị phân**)
- ☐ Minh họa các thuật toán
- □ Đánh giá thuật toán

Công dụng

- ☐ Tìm kiếm trong một danh sách các phần tử là một thao tác thường sử dụng trên máy tính
- □ Ví dụ:
 - □ Cơ sở dữ liệu (Database): tìm 1 sinh viên, tìm 1 tài khoản ngân hàng,...
 - □ Internet: Yahoo!, Google,...

Các phương pháp phổ biến

- ☐ Tìm tuần tự (Serial Search)
 - □ Đơn giản
 - □ Chi phí **O**(**n**)
- □ Tìm nhị phân
 - □ Phải là 1 danh sách "đặc"
 - □ Dữ liệu cần được sắp thứ tự
 - □ Chi phí trung bình $O(log_2n)$

Tìm tuần tự (Serial Search)

```
int SerialSearch(int a[], int n, int key)
{
  for (int i=0; i < n; i++)
     if (a[i]==key) return i; // tìm thấy
  return -1; // không tìm thấy
}</pre>
```

Serial Search Đánh giá thuật toán

- □ Kích thước của dãy: n
- □ Trường hợp tốt nhất: O(1), key==a[0]
- ☐ Trường hợp xấu nhất: O(n), key==a[n-1] hoặc không tìm thấy
- □ Trường hợp trung bình:
 - □ ít hơn O(n)
 - □ Chính xác là bao nhiêu?

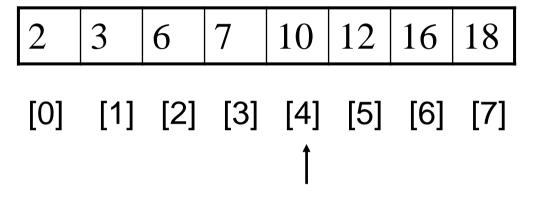
Serial Search Trường hợp trung bình

- □ Giả sử:
 - □ phần tử cần tìm key có trong dãy
 - □ xác suất xuất hiện tại các vị trí trong dãy là như nhau
- □ Chi phí trung bình:

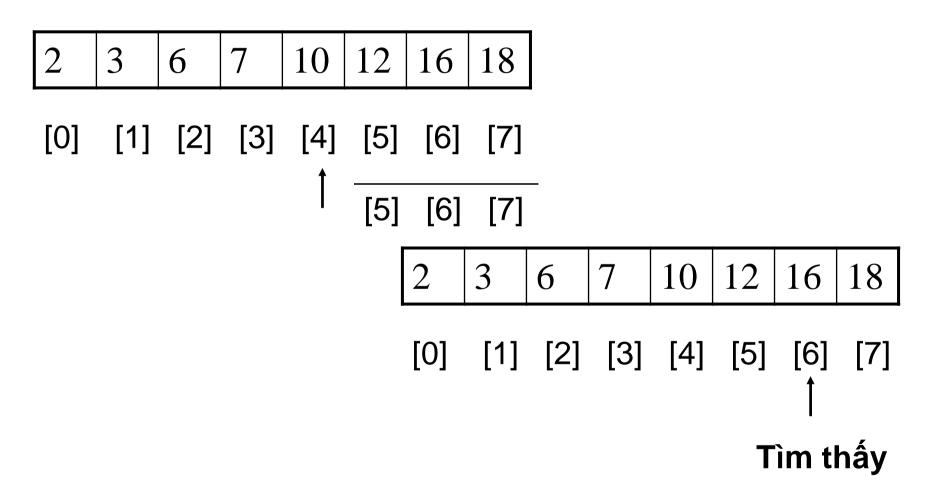
$$\frac{1+2+3+...+n}{n} = \frac{n(n+1)/2}{n} = \frac{(n+1)}{2}$$

Tìm nhị phân (Binary Search)

- □ Các phần tử được sắp
 - \Box n = 8
 - **□** key = 16
- Xét phần tử giữa m = n/2
- Nếu (a[m]==key)→ Kết thúc!
- Nếu (key < a[m])Xét ½ dãy bên trái
- Nếu (key > a[m])Xét ½ dãy bên phải



Tìm nhị phân (Binary Search)



Binary Search (Minh họa chương trình)

```
int BinarySearch(int a[], int n, int key)
  int Left = 0, Right = n-1;
  while (Left <= Right) {
       int Mid = (Left + Right)/2;
       if (a[Mid]==key) return Mid; // tìm thấy
       else if (key < a[Mid]) Right = Mid - 1;
           else Left = Mid + 1;
  return -1; // không tìm thấy
```