Bài 5: Danh sách liên kết

Giảng viên: Hoàng Thị Điệp Khoa Công nghệ Thông tin – Đại học Công Nghệ

3 cách để liên kết dữ liệu

- Mảng: tập hợp các phần tử cùng kiểu
- struct/class: tập hợp các thành phần có kiểu (có thể) khác nhau
- Con trò

Các KDLTT đã học

- KDLTT danh sách
 - Phép toán
 - insert
 - delete
 - append
 - at
 - length
 - empty
 - Cài đặt
 - mång tĩnh
 - mảng động

- KDLTT tập động
 - Phép toán
 - insert
 - delete
 - search
 - max
 - min
 - empty
 - length
 - Cài đặt
 - mảng động không được sắp
 - mảng động được sắp

Nhận xét

- Độ phức tạp khi cài đặt danh sách bằng mảng
 - truy cập: getElement(A, i)
 - cập nhật: update(A, i)
 - xen thêm giá trị x: insert(A, i, x)
 - xóa bớt: del(A, i)
- Danh sách liên kết giúp insert và del hiệu quả hơn

KDLTT danh sách

Cài bằng mảng

- at: O(1)

– insert: O(N)

– delete: O(N)

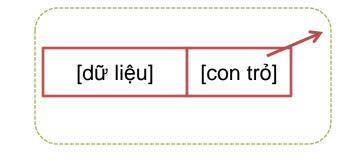
Cài bằng danh sách liên kết

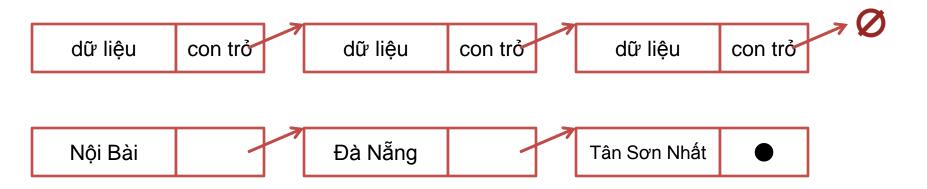
So sánh

	Mảng	Danh sách liên kết
Giống	Các phần tử có cùng kiểu và có thứ tự	
Khác	Bố cục logic giống với bố cục vật lý trong bộ nhớ máy tính	Bố cục logic không cần phải giống với bố cục vật lý

Khái niệm

- DSLK được tạo thành từ các nút
 - mỗi nút gồm 2 phần
 - phần dữ liệu: chứa phần tử dữ liệu
 - phần con trỏ: chứa 1 địa chỉ
 - các nút liên kết với nhau thông qua con trỏ





DSLK bằng C++

- Mỗi nút là một biến Node
- Nút cuối cùng có giá trị next bằng NULL
- Xác định DSLK bằng địa chỉ của nút đầu tiên trong danh sách
 - gọi biến lưu địa chỉ này là con trỏ đầu head
 - khởi tạo danh sách rỗng:

```
struct Node{
    Item data;
    Node * next;
};
```

```
Node * head = NULL;
```



DSLK bằng C++

- Có thể sử dụng thêm con trỏ đuôi tail để các thao tác trên DSLK được thuận lợi
 - danh sách rỗng

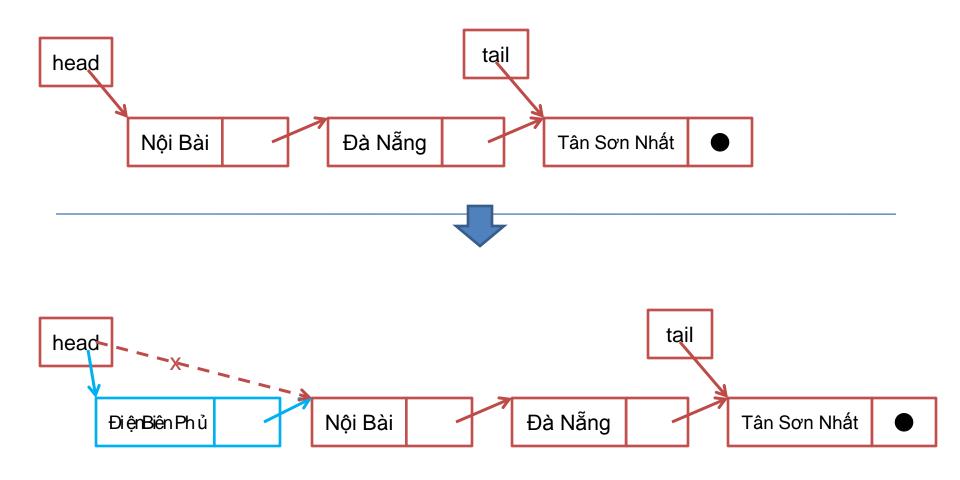


```
typedef int Item;
struct Node{
       Item data;
       Node * next;
};
struct SList{
       Node * head;
       Node * tail;
       long size;
       SList();
       ~SList();
       Node* findPrevious(Node* p);
       Node* addFirst(const Item& v);
       Node* addLast(const Item& v);
       Node* insertAfter(Node* p, const Item& v);
       Node* insertBefore(Node* p, const Item& v);
       void removeFirst();
       void remove(Node*& p);
       void print();
};
```

Các phép toán trên DSLK

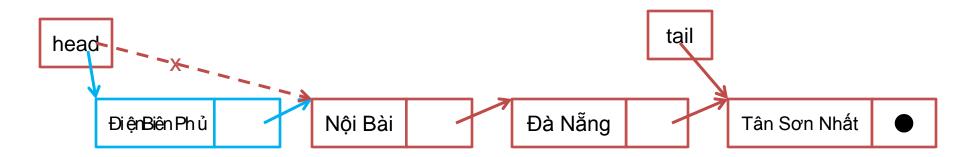
- Thêm dữ liệu vào danh sách
 - Thêm vào đầu danh sách: addFirst(v)
 - Thêm vào sau nút p: insertAfter(p, v)
 - Thêm vào trước nút p: insertBefore(p, v)
 - Thêm vào cuối danh sách: addLast(v)
- Xóa dữ liệu khỏi danh sách
 - Xóa nút đầu danh sách: removeFirst()
 - Xóa nút cuối danh sách: removeLast()?
 - Xóa nút không phải đầu danh sách: remove(p)
- Duyệt danh sách: traverse()

Thêm vào đầu danh sách

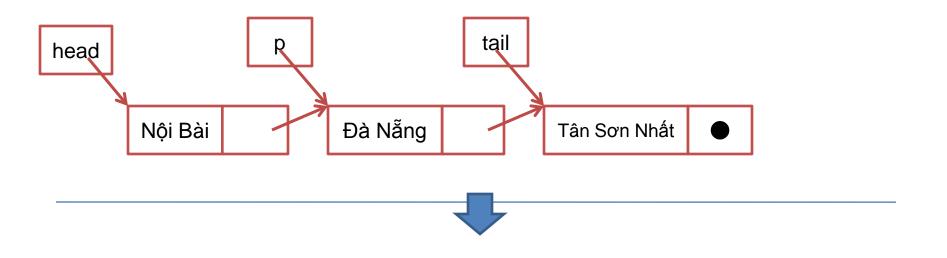


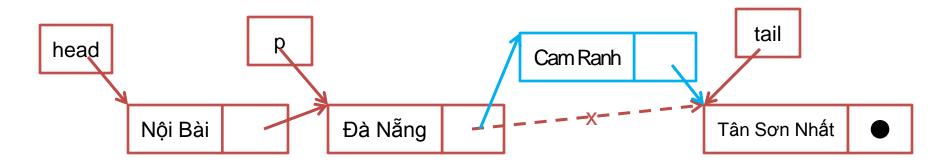
addFirst(v)

```
Algorithm addFirst(v)
Input dữ liệu v cần thêm vào đầu danh sách
Output
q←new Node() {tạo nút mới}
(*q).data ← v {nút mới chứa dữ liệu v}
(*q).next ← head {nút mới chứa con trỏ đến nút head cũ}
head ← q {trỏ head đến nút mới}
size ← size + 1 {tăng biến đếm nút}
cập nhật tail
```



Thêm vào sau nút p



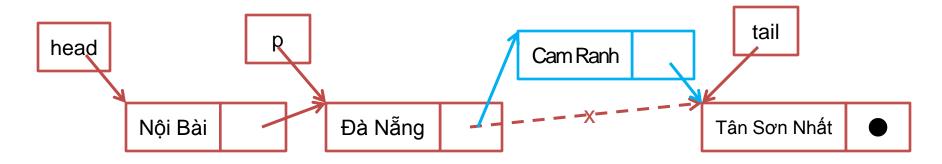


insertAfter(p, v)

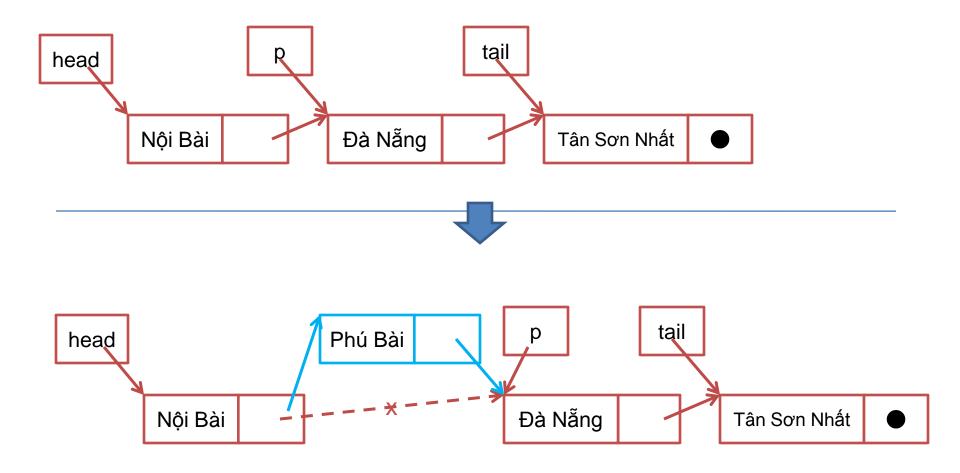
```
Algorithm insertAfter(p, v)
Input dữ liệu v cần thêm vào sau nút p trong danh sách
Output
q←new Node() {tạo nút mới}
(*q).data ← v {nút mới chứa dữ liệu v}

(*a) poxt ← (*n) poxt
```

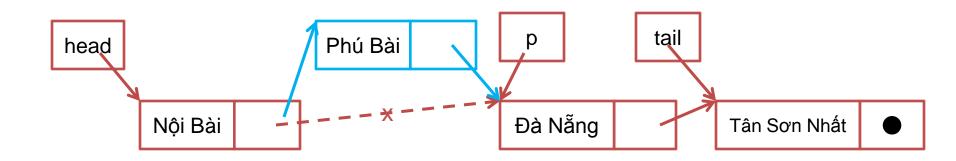
(*q).next ← (*p).next {nút mới chứa con trỏ đến nút sau p}
(*p).next ← q {nút p chứa con trỏ đến nút mới}
size ← size + 1 {tăng biến đếm nút}
cập nhật tail



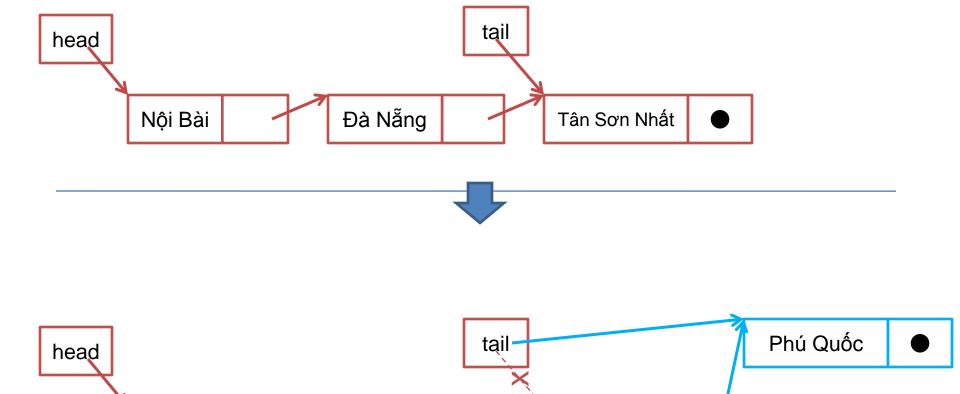
Thêm vào trước nút p



insertBefore(p, v)



Thêm vào cuối danh sách



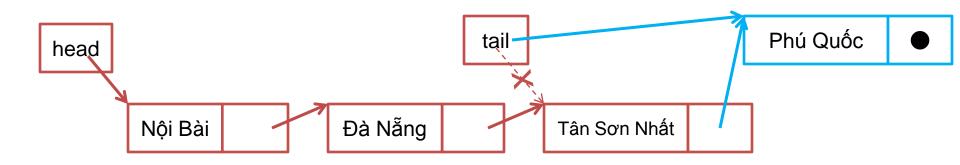
Nội Bài

Tân Sơn Nhất

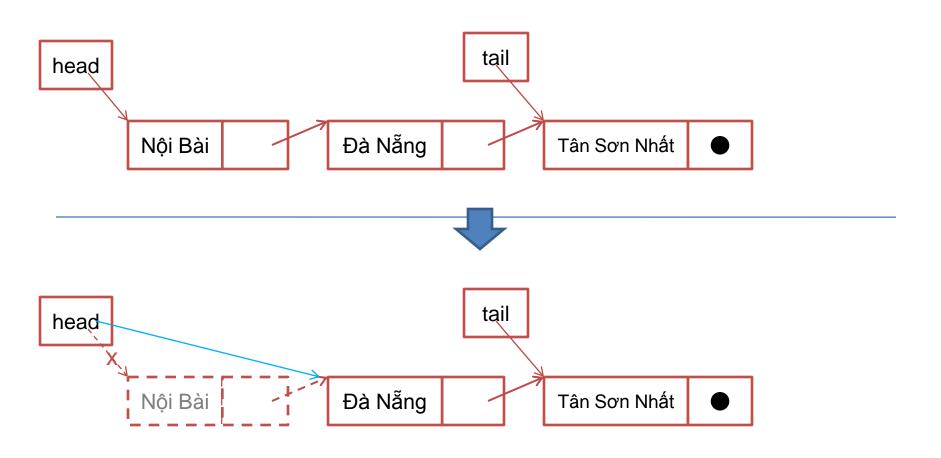
Đà Nẵng

addLast(v)

```
Algorithm addLast(v)
Input dữ liệu v cần thêm vào cuối trong danh sách
Output
q \leftarrow \text{new Node}() {tạo nút mới}
(*q).data \leftarrow v {nút mới chứa dữ liệu v}
(*q).next \leftarrow NULL {nút mới chứa con trỏ NULL}
(*tail).next \leftarrow q {nút tail cũ chứa con trỏ đến nút mới}
tail \leftarrow q {tail trỏ đến nút mới}
size \leftarrow size + 1 {tăng biến đếm nút}
```



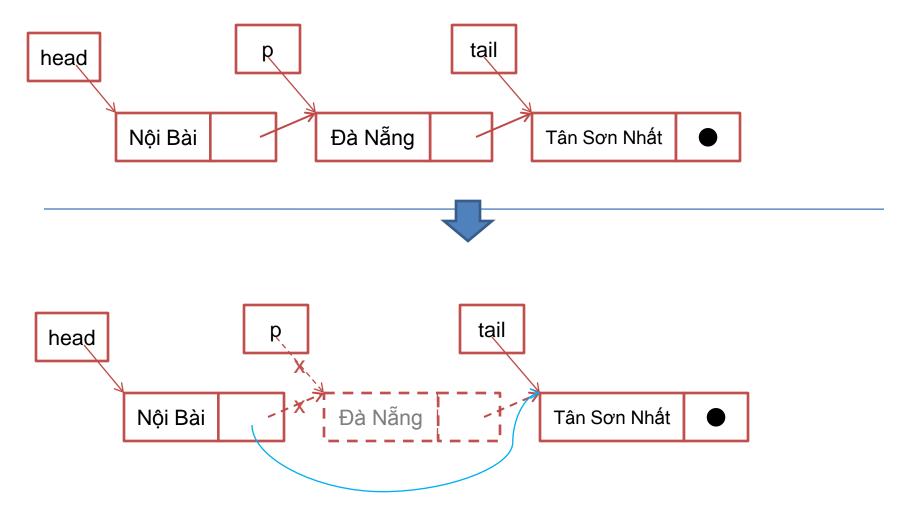
Xóa nút đầu danh sách



removeFirst()

```
Algorithm removeFirst()
 Input
 Output
 if head = null then
         báo lỗi: danh sách rỗng
 t ← head
                         {trỏ head đến nút sau nó}
 head ← (*head).next
                          {giải phóng vùng nhớ trỏ bởi head cũ}
 delete t
                          {giảm biến đếm nút}
 size ← size - 1
 cập nhật tail
                                       tail
head
                          Đà Nẵng
        Nội Bài
                                             Tân Sơn Nhất
```

Xóa nút không phải đầu danh sách

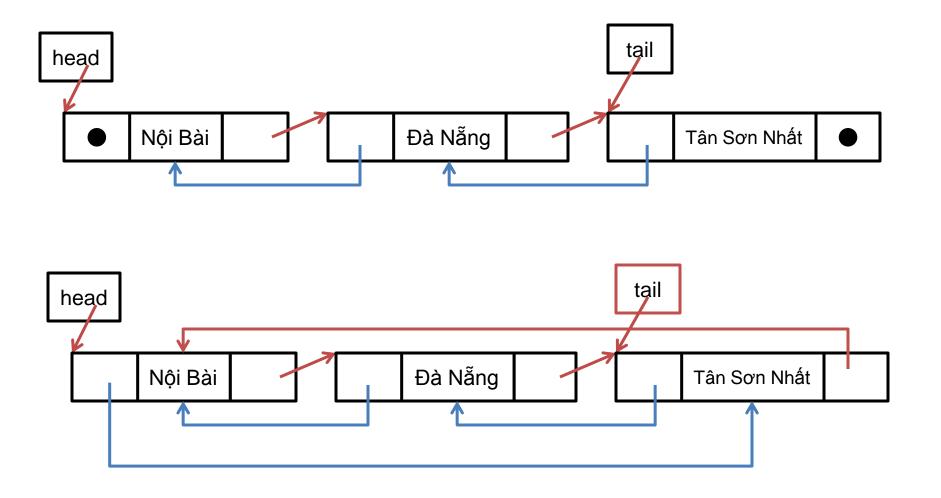


remove(p)

```
Algorithm remove(p)
 Input nút p cần xóa khỏi danh sách
 Output
 if p=head then
        removeFirst()
 else
         tìm nút pre liền trước p
                                  {pre chứa con trỏ đến nút sau p}
        (*pre).next← (*p).next
                                   {giải phóng vùng nhớ trỏ bởi p}
        delete p
                                  {giảm biến đếm nút}
        size ← size - 1
        cập nhật tail
                                       tail
head
        Nội Bài
                          Đà Nẵng
                                              Tân Sơn Nhất
```

Các dạng DSLK

- DSLK don
 - singly linked list, uni-directional list, one-way list
- DSLK kép
 - doubly linked list, bi-directional list
- DSLK vòng tròn
 - ring list



Cài đặt danh sách bởi DSLK

Sinh viên tự nghiên cứu chương 5.4, 5.5.

Câu hỏi

 Hãy mô tả cấu trúc của DSLK được định nghĩa bởi đoạn mã sau.

```
typedef struct Node ListNode;
struct Node{
    int data;
    ListNode *next;
}

typedef struct FirstNode *LinkedList;
struct FirstNode{
    ListNode *first;
}
```

```
typedef struct Node ListNode;
struct Node{
    int data;
    ListNode* next;
}

typedef struct FirstNode* LinkedList;
struct FirstNode{
    ListNode* first;
}
```

Chuẩn bị bài tới

• Đọc chương 6, 7 giáo trình.