BUỔI 5: CẤU TRÚC DỮ LIỆU ĐỘNG

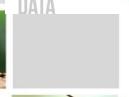
CẤU TRÚC DỮ LIỆU & GIẢI THUẬT













Điện thoại: 0966661006





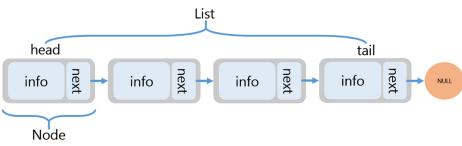


BUỔI 5: CẤU TRÚC DỮ LIỆU ĐỘNG

Cấu trúc dữ liệu động

- 1. Khái niệm, vai trò cấu trúc dữ liệu động.
- 2. Kiểu dữ liệu con trỏ.
- 3. Danh sách liên kết, các hình thức tổ chức danh sách.
- 4. Danh sách liên kết đơn.
- 5. Tổ chức danh sách liên kết đơn
- 6. Các thao tác trên danh sách liên kết đơn.





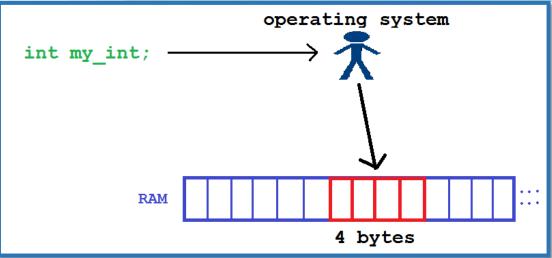
Biến tĩnh:

- Dược khai báo tường minh, có tên gọi.
- * Tồn tại trong phạm vi khai báo.
- Dược cấp phát trong stack.



Ví dụ: int x, y; char c; float f[5];

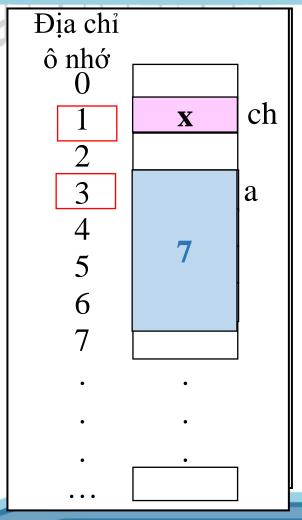
❖ Khi biết chắc nhu cầu sử dụng đối tượng trước khi thực sự xử lý: dùng biến tĩnh.



Hạn chế biến tĩnh:

- * Tổ chức danh sách lớp học
- Dùng mảng tĩnh:
 typedef struct Hocvien
 {
 - char ten[20];
 int maso;
 - }Hocvien;
 - Hocvien danhsach[50];
- ❖ Số lượng học viên <50 => **lãng phí**
- ❖ Số lượng học viện > 50 => thiếu chỗ!

```
int main() {
  char ch='x';
  int a = 7;
```



Biến động:

- * Không được khai báo tường minh, không có tên gọi
- * Xin khi cần, giải phóng khi sử dụng xong.
- * Được cấp phát trong heap.
- * Linh động về kích thước.
- ❖ Vấn đề: biến động không có tên gọi tường minh, làm sao thao tác?



Kiểu con trỏ:

* Kiểu con trỏ dùng lưu địa chỉ của một đối tượng dữ liệu khác.

0x83

- ❖ Biến thuộc kiểu con trỏ Tp là biến mà giá trị của nó là địa chỉ cuả một vùng nhớ ứng với một biến kiểu T, hoặc là giá trị NULL. Bản thân biến con trỏ là không động
- *Khai báo trong C:

 int val = 5:
 int *ptr = &val;

 *ptr = &val;
- ❖ Dùng biến con trỏ để lưu giữ địa chỉ của biến động => Truy xuất biến động thông qua biến con trỏ

OxFF

- * Cấp phát bộ nhớ tĩnh (static memory allocation)
 - ✓ Khai báo biến, cấu trúc, mảng, ...
 - ✓ Bắt buộc phải biết trước cần bao nhiều bộ nhớ lưu trữ → tốn bộ nhớ, không thay đổi được kích thước, ...
- Cấp phát động (dynamic memory allocation)
 - ✓ Cần bao nhiêu cấp phát bấy nhiêu.
 - ✓ Có thể giải phóng nếu không cần sử dụng.
 - ✓ Sử dụng vùng nhớ ngoài chương trình (cả bộ nhớ ảo virtual memory).

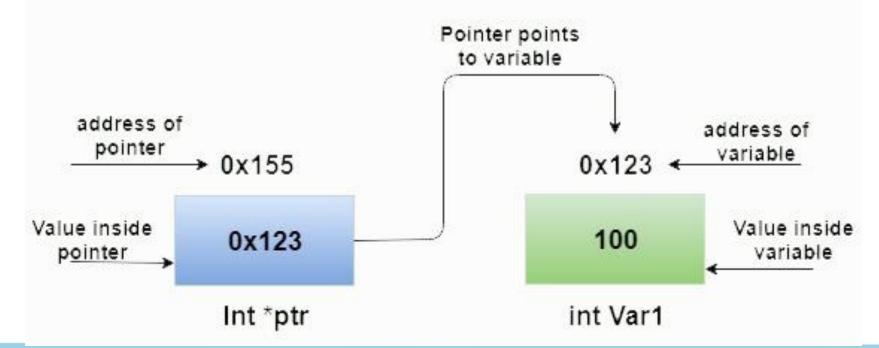
Các thao tác trong kiểu con trỏ:

- Cấp phát bộ nhớ
 - ✓ Trong C: Hàm malloc, calloc, realloc (<stdlib.h> hoặc <alloc.h>)
 - ✓ Trong C++: Toán tử new
- Giải phóng bộ nhớ
 - ✓ Trong C: Hàm **free**
 - ✓ Trong C++: Toán tử **delete**



Ví dụ:

Pointers in C++



Kiểu danh sách:

- ❖ Danh sách = { các phần tử có cùng kiểu}
- * Danh sách là một kiểu dữ liệu tuyến tính:
 - ✓ Mỗi phần tử có nhiều nhất 1 phần tử đứng trước
 - ✓ Mỗi phần tử có nhiều nhất 1 phần tử đứng sau
- ❖ Là kiểu dữ liệu quen thuộc trong thực tế:
 - ✓ Danh sách học sinh
 - ✓ Danh mục sách trong thư viện
 - ✓ Danh sách các nhân viên trong công ty.

Cấu trúc dữ liệu cho một phần tử

- ✓ Thông tin bản than
- Dịa chỉ của phần tử kế trong danh sách

x0 x1 x2

CÁU TRÚC DỮ LIỆU & GIẢI THUẬT

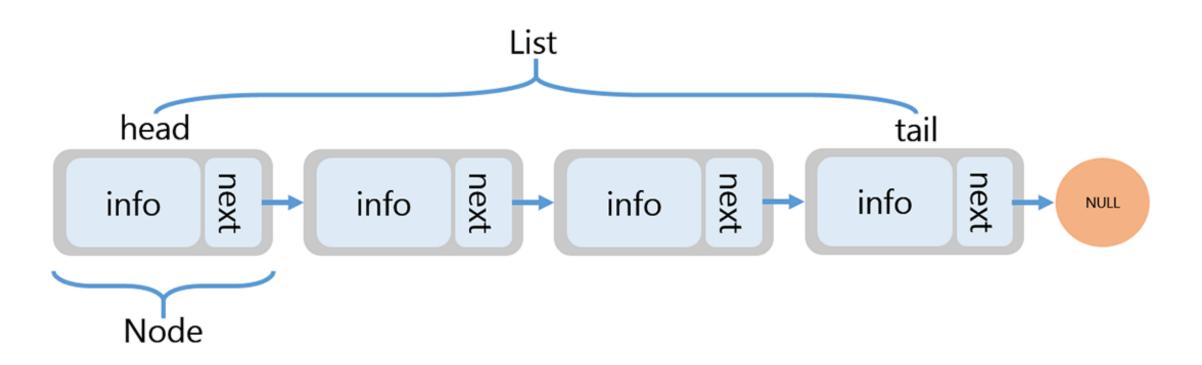
Danh sách liên kết đơn

Khái niệm danh sách liên kết đơn:

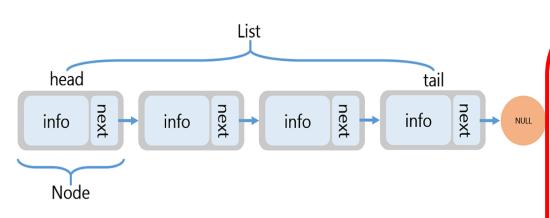
- ❖ Danh sách liên kết đơn là một tập hợp các phần tử (node). Mỗi phần tử liên kết với phần tử đứng liền sau trong danh sách.
- * Mỗi phần tử trong danh sách liên kết đơn là một cấu trúc có hai thành phần.
 - ✓ Thành phần dữ liệu: Lưu trữ thông tin về bản thân phần tử.
 - ✓ **Thành phần liên kết**: Lưu địa chỉ phần tử đứng sau trong danh sách hoặc bằng NULL nếu là phần tử cuối danh sách.

Danh sách liên kết đơn

Khái niệm danh sách liên kết đơn:



Tổ chức Danh sách liên kết đơn



Ví dụ: trên thành phần dữ liệu một số nguyên

```
Cấu trúc dữ liệu của 1 nút trong DSLK đơn
typedef
             struct tagNode
    Data
             Info:
                                  // Lưu thông tin bản thân
    struct tagNode *pNext; //Lwu địa chỉ của Node đứng sau
}Node:
Cấu trúc dữ liệu của DSLK đơn
typedef
             struct tagList
    Node *pHead; //Lwu địa chỉ Node đầu tiên trong DSLK
    Node *pTail; //Lwu địa chỉ của Node cuối cùng trong DSLK
}List;
                      // Kiểu danh sách liên kết đơn
```

- * Tạo 1 danh sách liên kết đơn rỗng.
- * Tạo 1 nút có trường Infor bằng X.
- * Thêm một phần tử vào danh sách.
- Hủy một phần tử X trong danh sách.
- * Tìm một phần tử có Info bằng X.
- Duyệt danh sách liên kết đơn.
- Sắp xếp danh sách liên kết đơn.





Tạo 1 danh sách liên kết đơn rỗng:

❖ Địa chỉ của nút đầu tiên, địa chỉ của nút cuối cùng đều không có

```
pHead → NULL
pTail → NULL
```

Tạo 1 nút có trường Infor bằng X:

```
Node* CreateNode(Data x) // Hàm trả về địa chỉ phần tử mới tạo:
   Node *p;
   p = new Node; //Cấp phát vùng nhớ cho phần tử
   if (p==NULL) exit(1);
   p \rightarrow Info = x; //gán dữa liệu cho nút
   p->pNext = NULL;
   return p;
```





Thêm một phần tử có Info bằng X vào danh sách:

- Nguyên tắc thêm: Khi thêm 1 phần tử vào danh sách thì có làm cho pHead, pTail thay đổi?
- * Các vị trí cần thêm 1 phần tử vào danh sách:
 - ✓ Thêm phần tử vào đầu danh sách.
 - ✓ Thêm phần tử vào cuối danh sách.
 - ✓ Thêm phần tử vào sau 1 phần tử q trong danh sách.

Thuật toán thêm một phần tử p vào ĐẦU danh sách:

Bắt đầu:

```
Nếu List rỗng thì
```

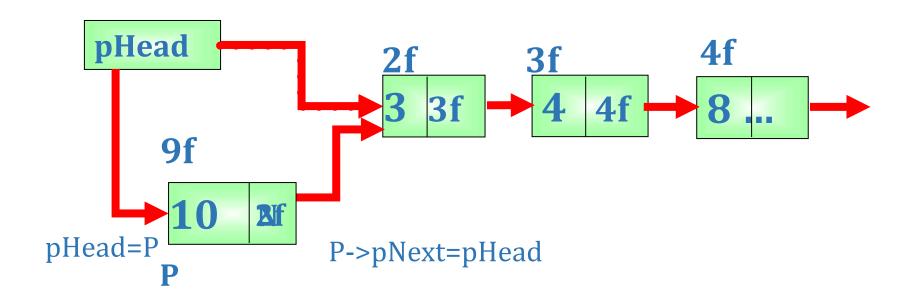
- pHead = p;
- pTail = pHead;

Ngược lại

- p->pNext = pHead;
- pHead = p;

```
void AddHead(List &l, Node* p)
                 if (l.pHead==NULL)
                         l.pHead = p;
                         l.pTail = l.pHead;
                 else
                         p->pNext = l.pHead;
                         l.pHead = p;
```

Minh họa Thuật toán thêm một phần tử p vào ĐẦU danh sách:



Thuật toán thêm một phần tử vào CUỐI danh sách:

Bắt đầu:

```
Nếu List rỗng thì
```

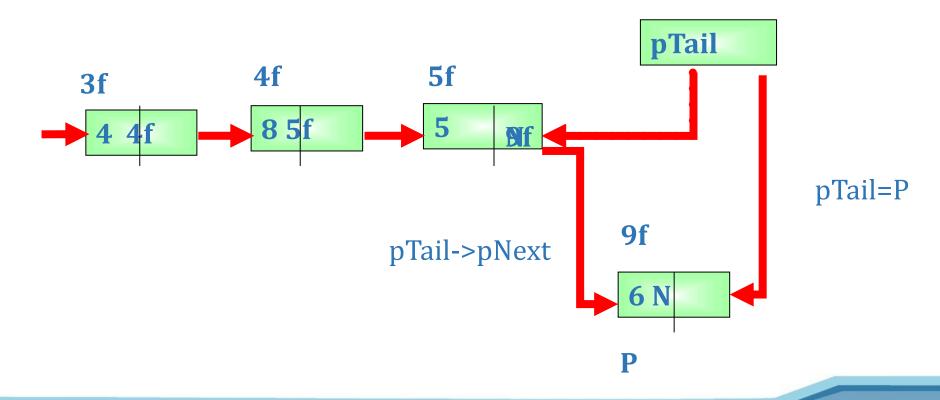
- pHead = p;
- pTail = pHead;

Ngược lại

- pTail->pNext=p;
- pTail=p;

```
void AddTail(List &l, Node *p)
        if (l.pHead==NULL)
                l.pHead = p;
                l.pTail = l.pHead;
        else
                l.pTail->Next = p;
                l.pTail = p;
```

Minh họa thuật toán thêm một phần tử p vào CUỐI danh sách:

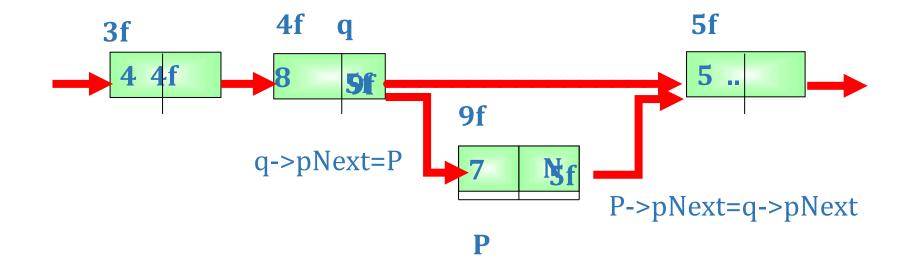


Thuật toán thêm một phần tử p vào sau phần tử q trong danh sách:

```
Bắt đầu:
Nếu (q!=NULL) thì
   B1: p \rightarrow pNext = q \rightarrow pNext
   B2:
        q - pNext = p
        nếu q = pTail
        thì pTail=p
```

```
void InsertAfterQ(List &l, Node *q, Node *p)
       if(q!=NULL)
              p->pNext=q->Next;
              q->pNext=p;
              if(l.pTail==q)
              l.Tail=p;
       else
              AddHead(l,p); // thêm q vào đầu list
```

Minh họa thuật toán thêm một phần tử p vào sau phần tử q trong danh sách:



Thuật toán hủy một phần tử p trong danh sách:

- * Nguyên tắc: Phải cô lập phần tử cần hủy trước hủy. Các vị trị cần hủy:
 - ✓ Hủy phần tử đứng đầu danh sách.
 - ✓ Hủy phần tử có khoá bằng X
 - ✓ Huỷ phần tử đứng sau q trong danh sách liên kết.
- * Ở phần trên, các phần tử trong danh sách liên kết đơn được cấp phát vùng nhớ động bằng hàm new, thì sẽ được giải phóng vùng nhớ bằng hàm delete.

Thuật toán hủy một phần tử p ĐẦU danh sách:

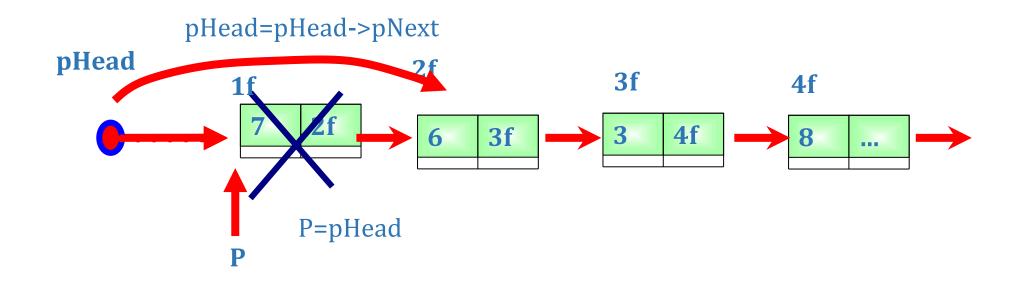
Bắt đầu:

- Nếu (pHead!=NULL) thì
- <u>B1</u>: p=pHead
- <u>B2</u>:
 - ✓ pHead = pHead->pNext
 - ✓ delete (p)
- <u>B3</u>:

Nếu pHead==NULL thì pTail=NULL

```
//Hủy được hàm trả về 1, ngược lại hàm trả về 0
void RemoveHead(List &l)
        Node *p;
        if(l.pHead!=NULL)
                        p=l.pHead;
                        l.pHead=p->pNext;
                                delete p;
                        if(l.pHead==NULL)
                                l.pTail=NULL;
```

Minh họa Thuật toán hủy một phần tử p ĐẦU danh sách:

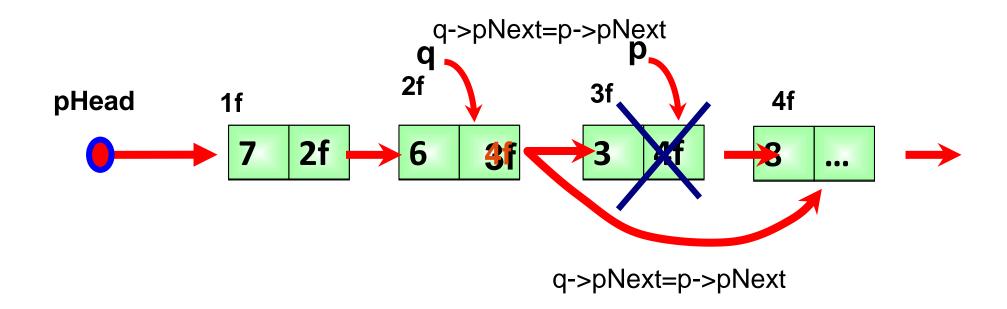


Thuật toán hủy một phần tử p sau phần tử q trong danh sách:

```
Bắt đầu:
Nếu (q!=NULL) thì //q tồn tại trong List
<u>B1</u>: p=q->pNext;// p là phần tử cần hủy
B2: Nếu (p!=NULL) thì // q không phải là phần tử cuối
   q->pNext=p->pNext;// tách p ra khỏi xâu
    nếu (p== pTail) // nút cần hủy là nút cuối
       pTail=q;
       delete p;// hủy p
```

```
int RemoveAfterQ(List &I, Node *q, int &x)
   Node *p;
   if(q!=NULL)
           p=q->pNext; //p là nút cần xoá
           if(p!=NULL) // q không phải là nút cuối
                  if(p==I.pTail) //nút cần xoá là nút cuối cùng
                          I.pTail=q;// câp nhât la pTail
                  q->pNext=p->pNext; x=p->Info;
                  delete p:
           return 1;
   else
       return 0; }
```

Minh họa Thuật toán hủy một phần tử p sau phần tử q trong danh sách:



Thuật toán hủy một phần tử khóa x trong danh sách:

Bước 1:

Tìm phần tử p có khoá bằng x, và q đứng trước p

Bước 2:

Nếu (p!=NULL) thì //tìm thấy phần tử có khoá bằng x Hủy p ra khỏi List bằng cách hủy phần tử đứng sau q Ngược lại

Báo không tìm thấy phần tử có khoá

```
void RemoveX(List &l, char *x)
    Node *p,*q = NULL; p=l.Head;
    while((p!=NULL)&&(strcmp(p->Info.MSSV,x)!=0))
        q=p;
        p=p->Next;
    if(p==NULL) //không tìm thấy phần tử có khoá bằng x
        printf("Tim khong tahy");
    else //tim thay
        if(q==NULL)//tìm thấy phần tử có khoá bằng x
                 RemoveHead(l);
        else //co q, tuc q khac NULL
                 q->pNext=p->pNext;
                 if(p==l.pTail)
                          l.pTail=q;
                          delete p;
```

Thuật toán tìm một phần tử có info bằng X trong danh sách:

* Tìm tuần tự các phần tử các nút có Info bằng x trong danh sách.

Bước 1: p=pHead; // địa chỉ của phần tử đầu trong list đơn

Bước 2: Trong khi p!=NULL và p->Info!=x p=p->pNext; // xét phần tử kế

Bước 3: Nếu p!=NULL thì p lưu địa chỉ của nút có Info = X Ngược lại : Không có phần tử cần tìm



Thuật toán tìm một phần tử có info bằng X trong danh sách:

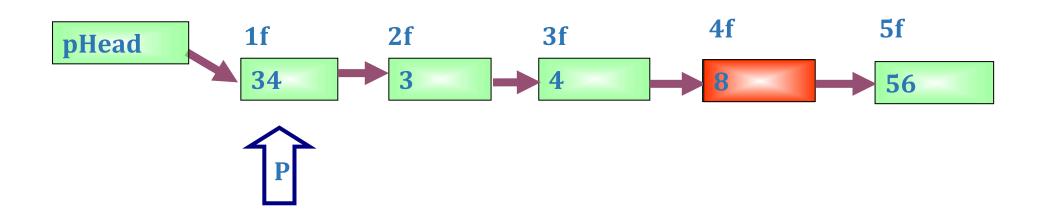
❖ Hàm tìm phần tử có Info = x, hàm trả về địa chỉ của x, ngược lại hàm trả về NULL.

```
Node *Search(LIST l, int x)
        Node
                 *p;
        p = l.pHead;
        while((p!=NULL)&&(p->Info!=x))
                p = p - pNext;
            return p;
```



Bài tập: Đếm số sinh viên có tên là X trong lớp học, nếu không có thì thông báo không có

Minh hoạt Thuật toán tìm một phần tử có info bằng X trong danh sách:



X = 8

Tìm thấy, hàm trả về địa chỉ của nút tìm thấy là 4f

Thuật toán tìm một phần tử có info bằng X trong danh sách:

- Duyệt danh sách là thao tác thường được thực hiện khi có nhu cầu cần xử lý các phần tử trong danh sách như:
 - ✓ Đếm các phần tử trong danh sách
 - ✓ Tìm tất cả các phần tử trong danh sách thảo điều kiện
 - ✓ Hủy toàn bộ danh sách

Thuật toán duyện các phần tử trong danh sách:

Bước 1:

```
p = pHead;
```

Bước 2:

Trong khi (danh sách chưa hết) thực hiện

- xử lý phần tử p
- p=p->pNext;// qua phần tử kế

```
void PrintList(List l)
       Node *p;
       p=l.pHead;
       while(p!=NULL)
              printf("%d ", p->Info);
              p=p->pNext;
```

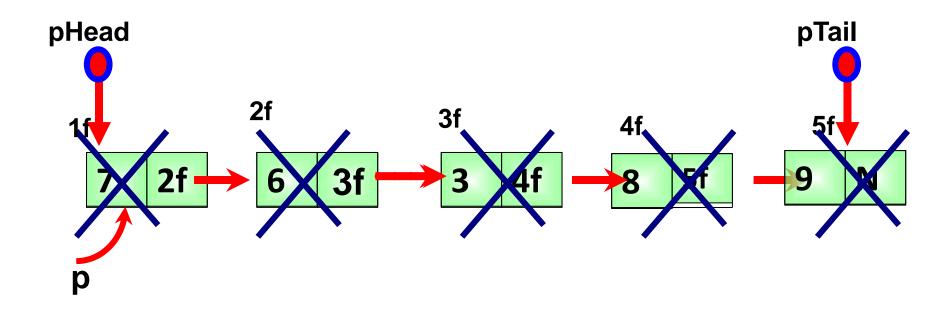
Thuật toán xóa phần tử trong danh sách:

- Bước 1: Trong khi (danh sách chưa hết) thực hiện
 - ✓ B1.1: p = pHead;

 pHead = pHead->pNext;// cập nhật pHead
 - **✓ B1.2**: Hủy p
- **❖ Bước 2:** pTail = NULL;// bảo toàn tính nhất quán khi xâu rỗng

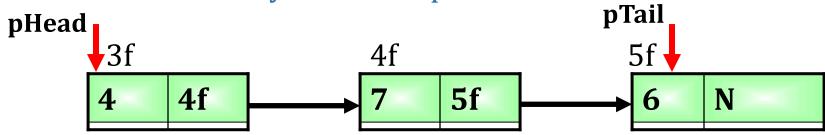
```
void RemoveList(List &l)
        Node *p;
        while(l.pHead!=NULL
                p = l.pHead;
                l.pHead = p->pNext;
                delete p;
        l.pTail=NULL;
```

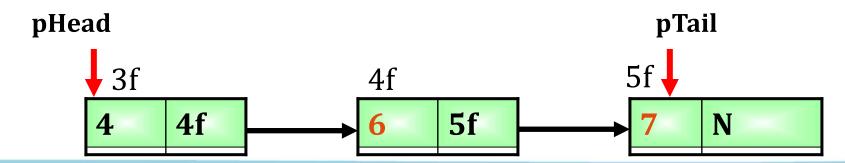
Minh họa Thuật toán xóa phần tử trong danh sách:



Thuật toán sắp xếp các phần tử trong danh sách:

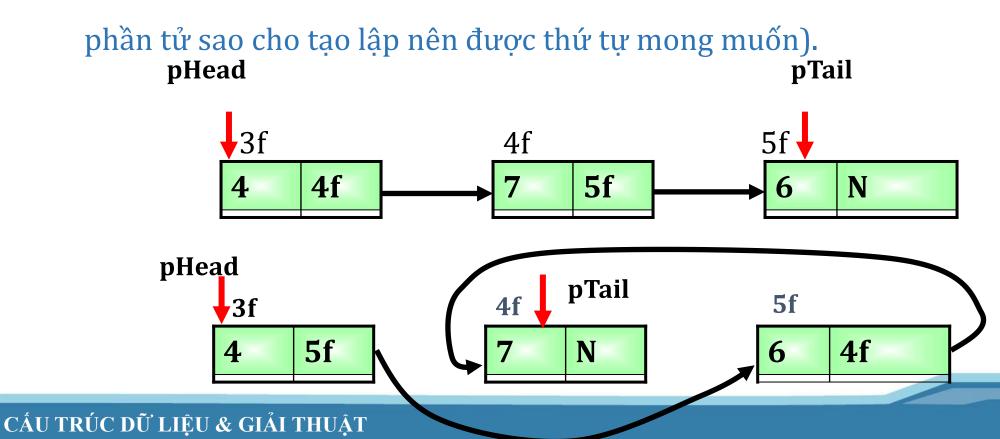
- ❖ Có 02 cách tiếp cận.
- **Cách 01:** là thay đổi thành phần info.





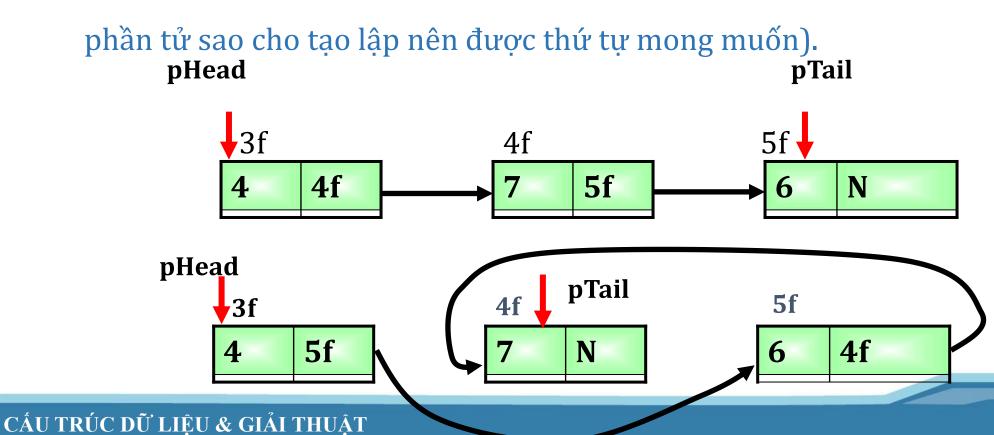
Thuật toán sắp xếp các phần tử trong danh sách:

* Cách 02: Thay đổi thành phần pNext (thay đổi trình tự móc nối của các



Thuật toán sắp xếp các phần tử trong danh sách:

* Cách 02: Thay đổi thành phần pNext (thay đổi trình tự móc nối của các



Minh họa Thuật toán sắp xếp các phần tử trong danh sách:

```
void SelectionSort(LIST &l)
  Node *p,*q,*min;
  p=l.pHead;
  while(p!=l.pTail)
   min=p;
   q=p->pNext;
  while(q!=NULL)
```

```
if(q->Info<p->Info)
  min=q;
 q=q->pNext;
HV(min->Info,p->Info);
p=p->pNext;
```

Bài tập 1: Viết chương trình tạo một DSLK đơn, trong đó thành phần dữ liệu của mỗi nút là số nguyên dương.

- 1. Liệt kê tất cả thành phần dữ liệu của các nút.
- 2. Tìm 1 phần tử có khoá bằng x?
- 3. Xoá 1 phần tử đầu?
- 4. Xoá 1 phần tử có khoá bằng x?
- 5. Sắp xếp tăng dần theo thành phần dữ liệu (Info).
- 6. Chèn 1 phần tử vào DSLK, sao cho sau khi chèn DSLK vẫn tăng dần theo thành phần dữ liệu.

Bài tập 2: Thông tin của một sinh viên gồm: mã số sinh viên MSSV, tên sinh viên TEN, điểm trung bình DTB.

- 1. Hãy khai báo cấu trúc dữ liệu dạng DSLK đơn để lưu danh sách sinh viên nói trên.
- 2. Nhập danh sách các sinh viên, và thêm từng sinh viên vào đầu danh sách (việc nhập kết thúc khi tên của một sinh viên bằng khoảng trắng)
- 3. Tìm một sinh viên có trong lớp học hay không?
- 4. Xoá một sinh viên có MSSV bằng x (x nhập từ bàn phím).
- 5. Liệt kê thông tin của các sinh viên có điểm trung bình lớn hơn hay bằng 5

6. Xếp loại và in ra thông tin của từng sinh viên, biết rằng cách xếp loại như sau:

ĐTB <=3.6 : Loại yếu

ĐTB>=50 và ĐTB<6.5 : Loại trung bình

ĐTB>=6.5 và ĐTB < 7.0: Loại trung bình khá

ĐTB>=7.0 và ĐTB <8.0: Loại khá

ĐTB>=8.0 và ĐTB < 9.0: Loại giỏi.

ĐTB>=9.0 : Loại xuất sắc

- 7. Sắp xếp và in ra danh sách sinh viên tăng theo điểm trung bình.
- 8. Chèn một sinh viên vào danh sách sinh viên tăng theo điểm trung bình nói trên, sao cho sau khi chèn danh sách sinh viên vẫn tăng theo điểm trung bình

* Câu trúc dư liệu của một sinh viên typedef struct { char TEN[40];

char MSSV[40];
float ĐTB;
}SV

❖ Cấu trúc dữ liệu của 1 nút trong danh sách liên kết typedef struct tagNode

```
{
    SV Info;
    struct tagNode *pNext;
```

}Node;



Bài tập 3: Thông tin của một nhân viên gồm: Mã số nhân viên (MSNV), Họ tên nhân viên (HOTEN), hệ số lương (HeSoLuong) và Lương (Luong).

- 1. Hãy khai báo cấu trúc dữ liệu dạng DSLK đơn để lưu danh sách nhân viên.
- 2. Nhập danh sách các nhân viên, mỗi nhân viên có hệ số lương 2.34<=HeSoLuong<=8.0). Lương được tính (Luong=hesoluong*luongcoban)
- 3. Sắp xếp danh sách lương nhân viên tăng/giảm. Tìm một nhân viên có lương cao nhất trong danh sách.
- 4. Tìm nhân viên có MSVV bằng X (X nhập từ bàn phím). (Tìm nhân viên theo tên nhập)
- 5. Xoá một sinh viên có MSSV bằng X (X nhập từ bàn phím).
- 6. Liệt kê danh sách nhân viên có lương dưới 6.000.000 vnđ

```
Cấu trúc dữ liệu của một nhân viên
     typedef struct Nhanvien
            int many;
            string hoten;
            float hesoluong;
            float luong;
     }Nhanvien;
```

```
Cấu trúc dữ liệu của 1 nút trong DSLR
    typedef struct Node
           Nhanvien data;
           struct Node *pNext;
    }Node;
    typedef struct List
           Node *pHead, *pTail;
    }Node;
```

Câu hỏi Bài tập Danh sách liên kết đơn

- 1. Nêu các bước để thêm một nút vào đầu, giữa và cuối danh sách liên kết đơn.
- 2. Nêu các bước để xóa một nút ở đầu, giữa và cuối danh sách liên kết đơn.
- 3. Viết thủ tục để in ra tất cả các phần tử của 1 danh sách liên kết đơn.
- 4. Viết chương trình thực hiện việc sắp xếp 1 danh sách liên kết đơn bao gồm các phần tử là số nguyên.
- 5. Viết chương trình cộng 2 đa thức được biểu diễn thông qua danh sách liên kết đơn.