

ĐẠI HỌC QUỐC GIA TP. HỒ CHÍ MINH TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

SLIDE BÀI GIẢNG MÔN

CẤU TRÚC DỮ LIỆU VÀ **GIẢI THUẬT**





ĐẠI HỌC QUỐC GIA TP. HỒ CHÍ MINH TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

CÂU TRÚC DỮ LIỆU VÀ GIẢI THUẬT CHƯƠNG III

CÂU TRÚC DỮ LIỆU ĐỘNG



Nguyễn Trọng Chỉnh chinhnt@uit.edu.vn



MỤC TIÊU CHƯƠNG III

- Hiểu các khái niệm về quản lý bộ nhớ trên C++
- Biết các cấu trúc danh sách liên kết
- Hiểu các thao tác trên danh sách liên kết đơn, liên kết kép và vận dụng vào các danh sách liên kết khác
- Áp dụng danh sách liên kết để giải quyết bài toán trong chương trình C++.



CẤU TRÚC DỮ LIỆU ĐỘNG

- **❖ĐẶT VẤN ĐỀ**
- *KIỂU DỮ LIỆU CON TRỎ
- **❖DANH SÁCH LIÊN KẾT**
- ***DANH SÁCH ĐƠN**
- ❖MỘT SỐ DẠNG DANH SÁCH LIÊN KẾT KHÁC



***Tổ CHỨC**



Mỗi phần tử là một cấu trúc gồm:

- Dữ liệu: thông tin cần quản lý
- Liên kết: con trỏ có giá trị
 - Khác NULL: địa chỉ của phần tử liền sau
 - NULL néu là phần tử cuối danh sách



```
*TÔ CHỨC
struct TenDulieu {
  ... // Thông tin quản lý
struct Node {
  TenDulieu info;
  Node * pNext;
struct TenDS {
  Node *pHead, *pTail,*
```



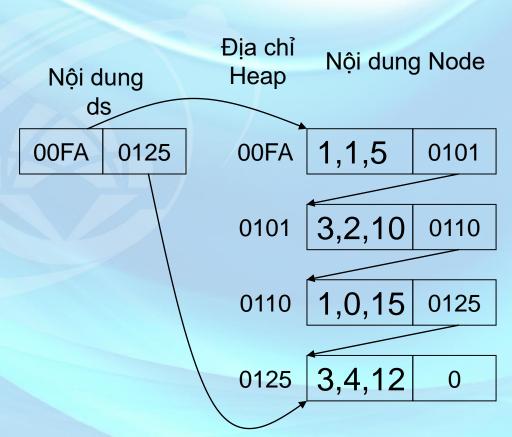
***TÔ CHỨC**

```
Ví dụ: Tổ chức dữ liệu cho một danh sách các
  hình tròn.
struct HinhTron{
  double x, y, r;
struct NodeHinhTron {
  HinhTron info;
  NodeHinhTron *pNext;
```



```
struct DSHinhTron{
NodeHinhTron
*pHead, *pTail;
}
```

Giả sử có biến cấp phát tĩnh ds có kiểu DSHinhTron lưu trữ danh sách 4 hình tròn. Hình ảnh của ds như sau:





- Tạo danh sách đơn rỗng
- Tạo một nút có trường info bằng x
- Thêm phần tử vào danh sách
- Duyệt danh sách
- Hủy phần tử trong danh sách
- Hủy danh sách
- Sắp xếp danh sách



```
*CÁC THAO TÁC CƠ BẢN
```

```
- Tạo danh sách đơn rỗng
  pHead và pTail trỏ đến NULL
void createList(TenDS &p) {
  p.pHead = NULL; p.pTail = NULL;
Ví dụ
void createDSHinhTron(DSHinhTron &ds) {
 ds.pHead = NULL; ds.pTail = NULL;
```



- Tạo một nút có trường info bằng x
 - B1: Cấp phát động một biến có kiểu Node
 - B2: Gán giá trị x cho trường info.
 - B3: Gán pNext ←NULL.



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

- Tạo một nút có trường info bằng x

```
Node* createNode(TenDuLieu x) {
 Node *p = new Node; // cấp phát vùng nhớ
 if (p != NULL) { // kiểm tra kết quả cấp phát
    p->info = x;
    p->pNext = NULL;
  return p;
```



- ***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**
- Tạo một nút có trường info bằng x

Ví dụ

```
NodeHinhTron* createDSHinhTron(HinhTron x) {
   NodeHinhTron *p = new NodeHinhTron;
   if (p != NULL) {
      p->info = x;     p->pNext = NULL;
   }
   return p;
}
```



- Thêm phần tử vào danh sách
 - Có các trường hợp:
 - Thêm phần tử vào đầu danh sách
 - Thêm phần tử vào cuối danh sách
 - Thêm phần tử vào ngay sau phần tử q trong danh sách.



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

- Thêm phần tử vào danh sách
- Thêm vào đầu danh sách
- Nếu ds rỗng:

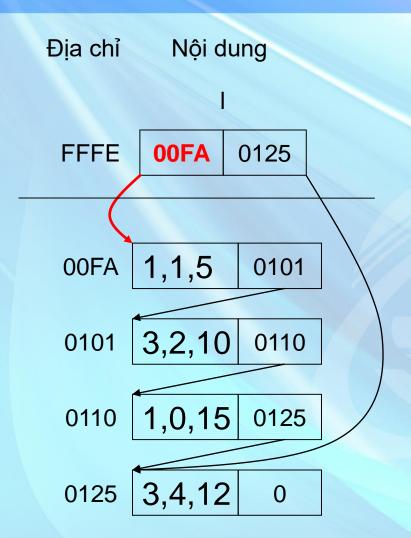
```
I.pHead ← p
```

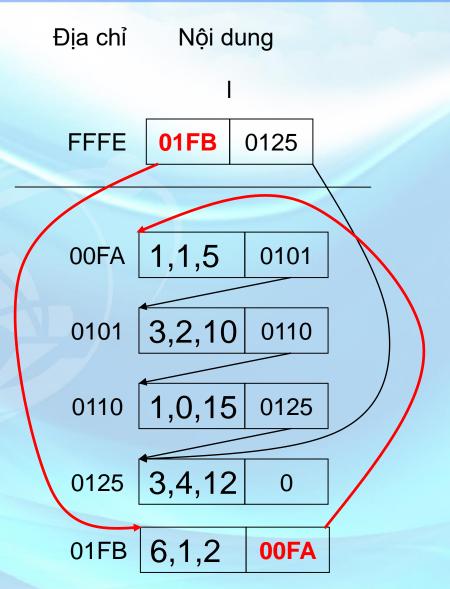
Ngược lại:



- Thêm phần tử vào danh sách
- Thêm vào đầu danh sách









***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

- Thêm phần tử vào danh sách
- Thêm vào cuối danh sách
- Nếu ds rỗng:

```
I.pHead ← p
```

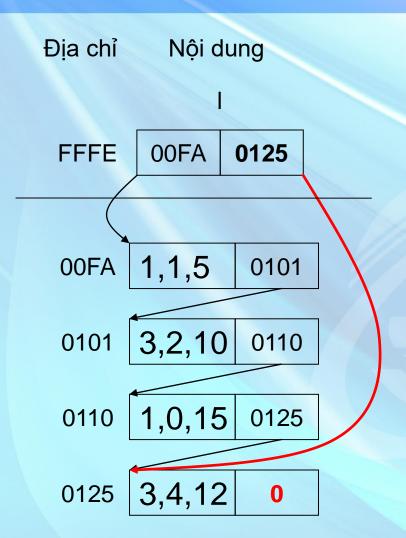
- Ngược lại:

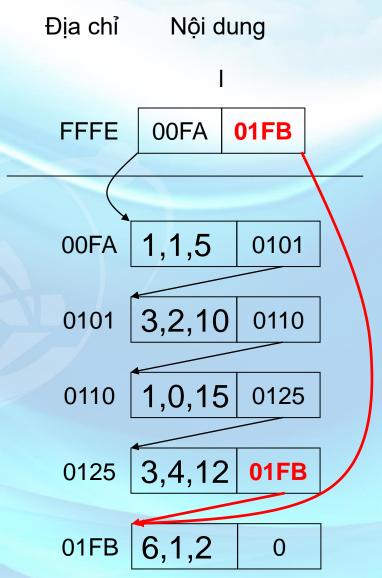


- Thêm phần tử vào danh sách
- Thêm vào cuối danh sách

```
void addTail(TenDS &I, Node *p) {
  if (I.pHead == NULL)
        I.pHead = I.pTail = p;
  else {
        I.pTail->pNext = p;I.pTail = p;
   }
}
```









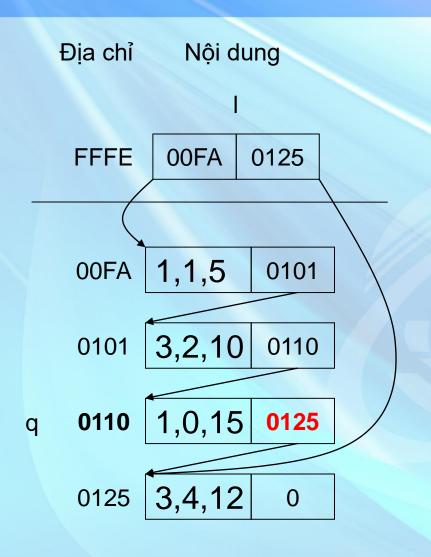
- Thêm phần tử vào danh sách
- Thêm vào sau phần tử q trong danh sách
- B1. Nếu q!= NULL
 p->pNext ← q->pNext
 q->pNext←p,
 ngược lại qua B3.
- B2. Nếu I.pTail = q thì I.pTail ← p, qua B4.
- B3. Thêm p vào đầu danh sách l.
- B4. Kết thúc.

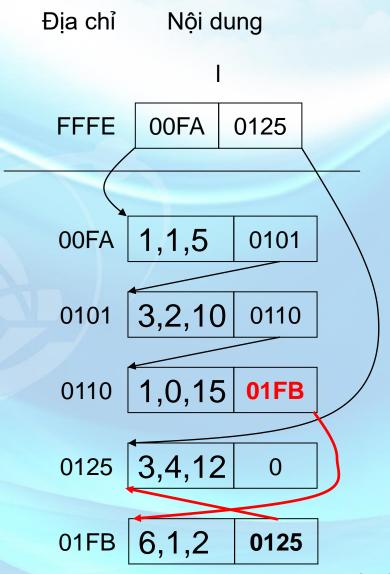


- Thêm phần tử vào danh sách
- Thêm vào sau phần tử q trong danh sách

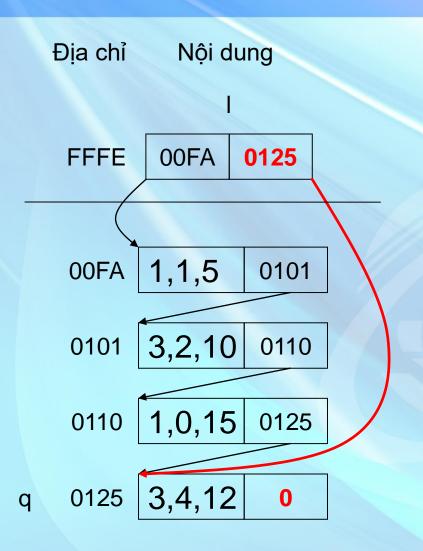
```
void addAfter(TenDS &I, Node *p, Node *q) {
  if (q!= NULL) {
    p->pNext = q->pNext; q->pNext = p;
    if (I.pTail == q) I.pTail = p;
  }
  else addHead(I, p);
}
```

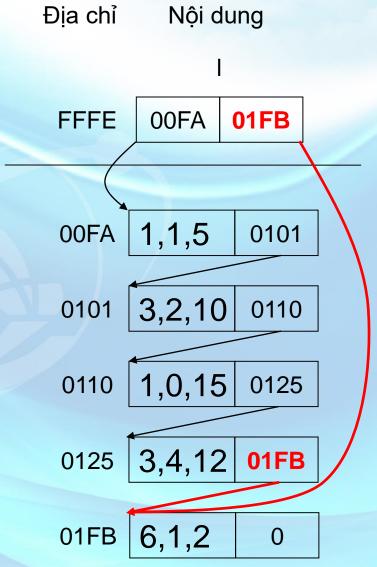














- Duyệt danh sách
- Thực hiện tuần tự từ phần tử đầu danh sách đến phần tử cuối danh sách.
- Duyệt danh sách nhằm mục đích đếm số phần tử, tìm phần tử thỏa điều kiện.

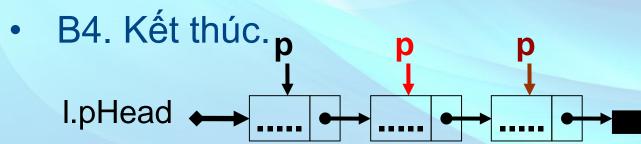


***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

- Duyệt danh sách

Nguyên tắc: Để duyệt danh sách l

- B1. p ← I.pHead
- B2. Nếu p = NULL qua B4
- B3. Xử lý cho phần tử p,
- p ← p->pNext, qua B2.





- Duyệt danh sách: Tìm phần tử có trường info bằng x
- Đầu vào: Danh sách I, giá trị x
- Đầu ra: phần tử p có giá trị x
- B1. p ← I.pHead
- B2. Nếu p = NULL qua B4
- B3. Nếu p->info = x, qua B4,
- Ngược lại: p ← p->pNext qua B2.
- B4. Kết quả tìm là p, kết thúc.



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

 Duyệt danh sách: Tìm phần tử có trường info bằng x

```
int equal(TenDuLieu x, TenDuLieu y); // hàm so sánh
Node * search(TenDS I, TenDuLieu x) {
   Node *p = I.pHead;
   while ((p != NULL) && (!equal(p->info, x))
        p = p->pNext;
   return p;
}
```



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

Bài tập 1:

Viết chương trình cho phép:

- Nhập một danh sách hình tròn trong không gian
 2 chiều cho tới khi nhập bán kính bằng 0.
- In ra màn hình các hình tròn có diện tích bằng s nhập từ bàn phím.



```
struct Circle {
  double x, y, r;
struct CircleNode {
  Circle info;
  CircleNode *pNext;
struct CircleList {
  CircleNode *pHead, *pTail;
```



```
void createList(CircleList &I) {
  I.pHead = NULL; I.pTail = NULL;
CircleNode* createNode(Circle x) {
  CircleNode *p = new CircleNode;
  if (p != NULL) {
     p->info = x; p->pNext = NULL;
  return p;
```



```
void addTail(CircleList &I, CircleNode *p) {
  if (I.pHead == NULL) {
     I.pHead = p; I.pTail = p;
  } else {
     I.pTail->pNext = p; I.pTail = p;
```



```
int compare(Circle x, double s) {
  double stmp = x.r * x.r * 3.14;
  if (stmp == s) return 0;
  if (stmp < s) return -1;
  return 1;
void print(Circle x) {
  cout << '(' << x.x << ", " << x.y << "), " << x.r << '
```



```
void browse(CircleList &I, double s) {
  CircleNode *p = I.pHead;
  while (p != NULL) {
     if (compare(p->info, s) == 0)
        print(p->info);
     p = p - pNext;
```



```
void inputList(CircleList &I) {
  CircleNode *p;
  Circle x;
  cin >> x.x >> x.y >> x.r;
  while (x.r > 0) {
     p = createNode(x);
     if (p == NULL) return;
     addTail(I, p);
     cin >> x.x >> x.y >> x.r;
```



```
int main(int argc, char **argv) {
  CircleList list;
  double s;
  createList(list);
  inputList(list);
  cin >> s;
  browse(list, s);
  return EXIT_SUCCESS;
```



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

Bài tập 2:

Với đề bài như Bài tập 1,

Viết hàm filter dùng để lọc các hình tròn có tọa độ tâm nằm trong góc phần tư thứ nhất của mặt phẳng tọa độ. Cho nguyên mẫu của hàm filter như sau:

void filter(CircleList in, CircleList &out);



```
int check(Circle x) {
  if ((x.x >= 0) && (x.y >= 0))
    return 1;
  return 0;
}
```



```
void filter(CircleList in, CircleList &out) {
  CircleNode *p = in.pHead, *pTmp;
  createList(out);
  while (p != NULL) {
     if (check(p->info)) {
        pTmp = createNode(p->info);
        if (pTmp == NULL) return;
        addTail(out, pTmp);
     p = p - pNext;
```



- Hủy một phần tử trong danh sách: Xét các trường hợp sau:
 - Hủy phần tử đầu danh sách
 - Hủy phần tử ngay sau phần tử q trong danh sách
 - Hủy phần tử có khóa x



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

- Hủy một phần tử trong danh sách:
- Hủy phần tử đầu danh sách
- Đầu vào: Danh sách l
- Đầu ra: Danh sách I,

Dữ liệu x của node bị hủy,

Kết quả thực hiện r có các giá trị:

+ 0 → không xóa được

+ 1 → xóa thành công

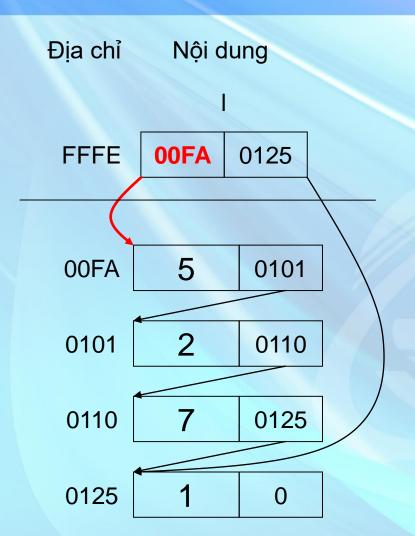


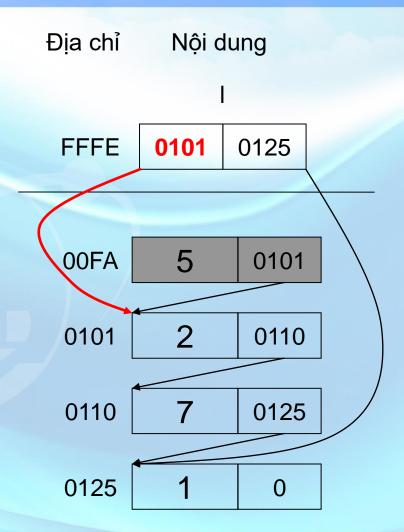
- Hủy một phần tử trong danh sách:
- Hủy phần tử đầu danh sách
- B1) N\u00e9u I.pHead = NULL th\u00e4 r ← 0 qua B4
- B2) p ← I.pHead, I.pHead ← p->pNext,
 x ← p->info,
 r ← 1, giải phóng p.
- B3) Nếu l.pHead = NULL thì l.pTail ← NULL
- B4) Trả về r. Kết thúc



- Hủy một phần tử trong danh sách:
- Hủy phần tử đầu danh sách int removeHead(TenDS &I, TenDulieu &x) { Node *p = I.pHead; int r = 0; if (I.pHead != NULL) { x = p->info; I.pHead = p->pNext;delete p; r = 1; if (I.pHead == NULL) I.pTail = NULL; return r;









***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

- Hủy một phần tử trong danh sách:
- Hủy phần tử ngay sau phần tử q trong danh sách
- Đầu vào: Danh sách I, phần tử q
- Đầu ra: Danh sách I,

Dữ liệu x của phần tự bị hủy

Kết quả thực hiện r với các giá trị:

- + 0 → không thực hiện được
- + 1 -> thực hiện thành công



- Hủy một phần tử trong danh sách:
- Hủy phần tử ngay sau phần tử q trong danh sách
- B1. N\u00e9u q = NULL th\u00e9 r \u2244 0, qua B5
- B2. p ← q->pNext,
 néu p = NULL thì r ← 0, qua B5
- B3. Nếu p = l.pTail thì l.pTail ← q
- B4. x ← p->info, q->pNext ← p->pNext,
 r←1, giải phóng p
- B5. Trả về r. Kết thúc



```
int removeAfter(TenDS &I, Node *q, TenDulieu &x) {
  Node *p; int r = 0;
  if (q != NULL) \{ p = q -> pNext;
     if (p != NULL) {
        if (I.pTail == p) I.pTail = q;
        x = p->info; q->pNext = p->pNext;
        delete p; r = 1;
  return r;
```



- Hủy một phần tử trong danh sách:
- Hủy phần tử có khóa x
- Đầu vào: Danh sách I, khóa x
- Đầu ra: Danh sách l
 - Kết quả thực hiện r với các giá trị
 - + 0 → không thực hiện được
 - + 1 → thực hiện thành công



- Hủy một phần tử trong danh sách:
- Hủy phần tử có khóa x
- B1. Tìm p có khóa x và q là phần tử trước p.
- B2. Nếu p = NULL thì r ← 0, qua B4
- B3. N\u00e9u q = NULL th\u00e4 r \u2204 removeHead(I, x);
- ngược lại thì r ← removeAfter(l, q, x).
- B4. Trả về r. Kết thúc



```
int remove(TenDS &I, TenDulieu x) {
  Node *p = I.pHead, *q = NULL; int r = 0;
  while ((p != NULL) && (!Equal(p->info, x))) {
     q = p; p = p -> pNext;
  if (p != NULL)
     if (q == NULL) r = removeHead(I,x);
     else r = removeAfter(I, q, x);
  return r;
```



- Hủy danh sách:
- Đầu vào: Danh sách I.
- Đầu ra: Danh sách I rỗng.
- B1. Néu l.pHead = NULL qua B3
- B2. p ← I.pHead, I.pHead ← p->pNext, giải phóng p, qua B1.
- B3. I.pTail = NULL.
- B4. Kết thúc.



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

Huy danh sách:void removeList(TenDS &I) {

```
Node *p;
while (I.pHead != NULL) {
  p = I.pHead; I.pHead = p->pNext;
  delete p;
I.pTail = NULL;
```



***CÁC THAO TÁC CƠ BẢN**

- Sắp xếp danh sách:

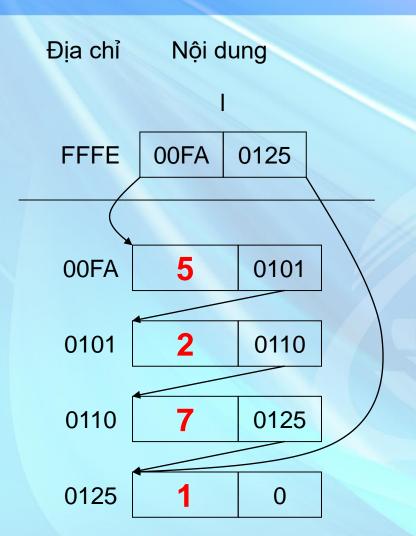
Danh sách có thể được sắp xếp theo hai cách

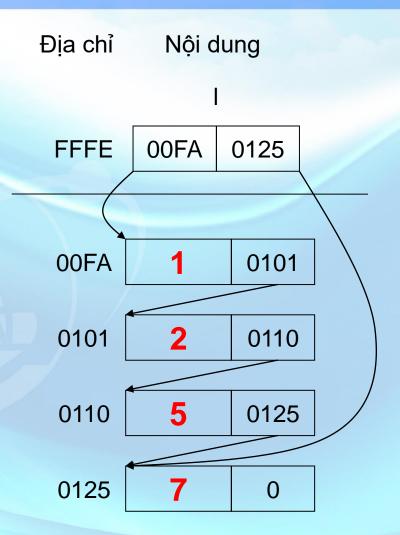
- Hoán đổi thành phần info của các phần tử trong danh sách
- Thiết lập lại liên kết giữa các phần tử trong danh sách



- Sắp xếp danh sách
- Hoán đổi thành phần info của các phần tử trong danh sách:
 - Cài đặt đơn giản, tương tự sắp xếp mảng
 - Khi kích thước của info lớn, chi phí cho việc hoán đổi rất lớn dẫn đến thời gian sắp xếp chậm.



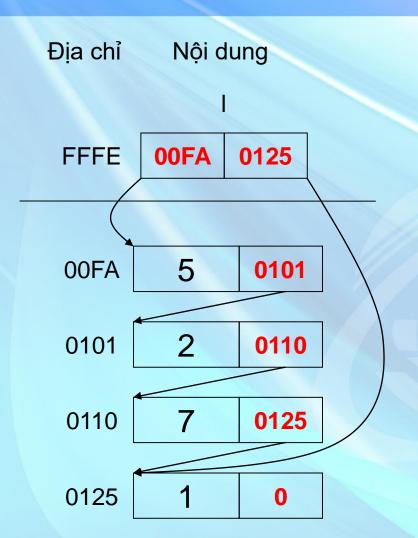






- Sắp xếp danh sách
- Thiết lập lại liên kết giữa các phần tử trong danh sách:
 - Cài đặt phức tạp.
 - Chi phí hoán đổi liên kết cho một phần tử không chịu ảnh hưởng của trường info nên thời gian sắp xếp nhanh.









- Sắp xếp danh sách
- Thiết lập lại liên kết giữa các phần tử trong danh sách: rất thích hợp với các giải thuật sắp xếp
 - Merge Sort
 - Radix Sort