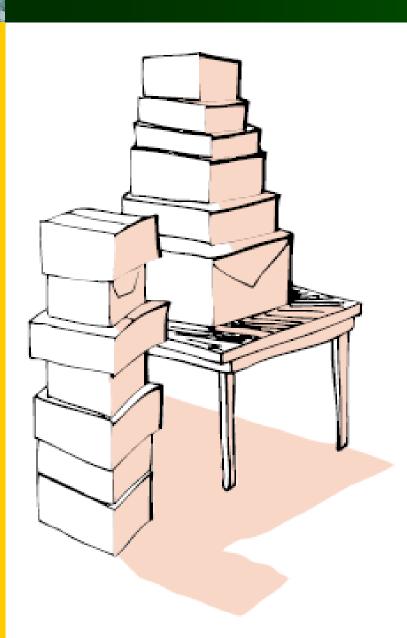
NỘI DUNG



Mô tả stack

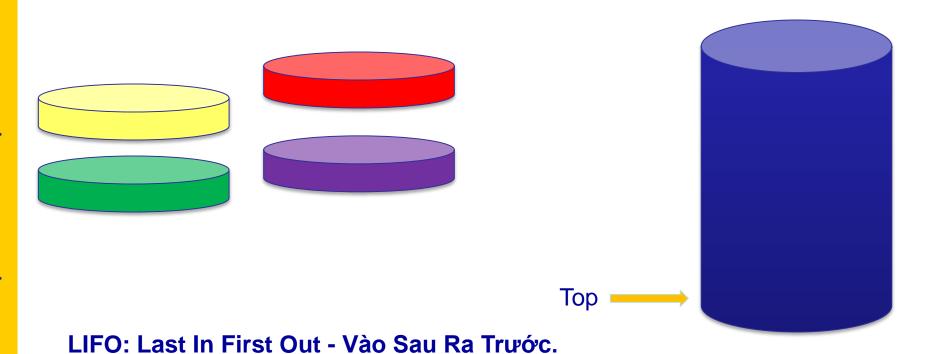


- Một stack là một cấu trúc dữ liệu mà việc thêm vào và loại bỏ được thực hiện tại một đầu (gọi là đỉnh – top của stack).
- Là một dạng vào sau ra trước – LIFO (Last In First Out)

Mô tả stack

I. NGĂN XÉP (STACK)

1. Giới Thiệu



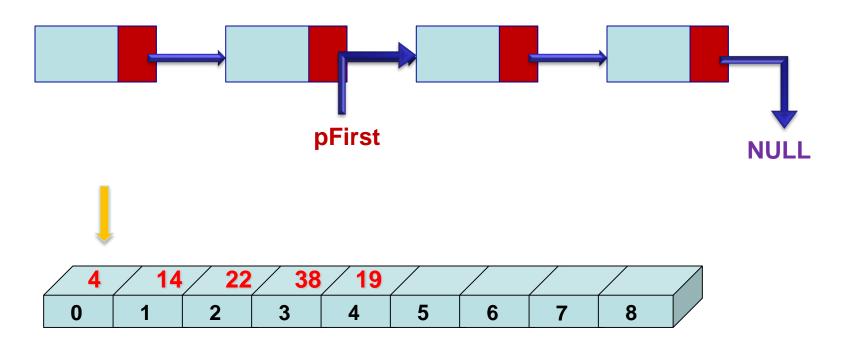
NỘI DUNG

I. NGĂN XÉP (STACK)

- 1. Giới Thiệu
- Ngăn xếp (Stack) là một danh sách mà ta giới hạn việc thêm vào hoặc loại bỏ một phần tử chỉ thực hiện tại một đầu của danh sách, đầu này gọi là đỉnh (TOP) của ngăn xếp.
- * LIFO: Last In First Out vào sau ra trước.

NỘI DUNG

2. Khai báo cấu trúc dữ liệu cho stack



KHAI BÁO CẤU TRÚC DỮ LIỆU CHO STACK

```
# define size 100
struct Stack
{
  int n;
  <Kiểu dữ liệu> <Tên mảng> [size ];
}
```

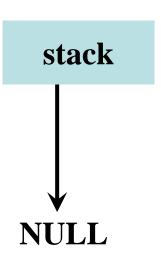
```
Khai báo ngăn xếp dạng
DSLK
typedef struct node
       int info;
       struct node * pNext;
node *stack;
```

1. KHỞI TẠO

Khái niệm: Khởi tạo ngăn xếp (stack) là tạo ra ngăn xếp rỗng không chứa đối tượng nào hết.

> Định nghĩa hàm

```
1.void Init(node *&stack)
2.{
3. stack = NULL;
4.}
```



5. TAO NODE CHO STACK

Khái niệm: Tạo node cho STACK là xin cấp phát bộ nhớ có kích thước bằng với kích thước của kiểu dữ liệu node để chứa thông tin đã được biết trước.

```
1.node* GetNode(int x)
                                                                              node *p=new NODE;

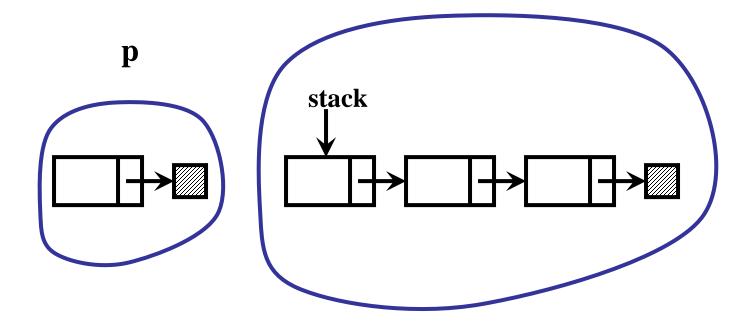
      CÁU TRÚC DỮ LIỆU VÀ GIẢI THUẬT

      6
      4
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      7
      6
      6
      6
      7
      6
      6
      7
      6
      6
      6
      7
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6
      6

                                                                              if (p==NULL) return NULL;
                                                                                    p->info = x;
                                                                                     p->pNext = NULL;
                                                                               return p;
```

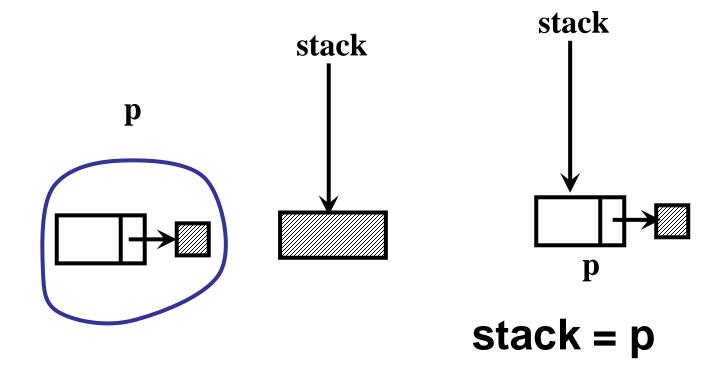
6. THÊM MỘT NODE VÀO NGĂN XẾP

- Khái niệm: Thêm một node vào NGĂN XÉP là gắn node đó vào đầu NGĂN XÉP.
- → Hình vẽ



6. THÊM MỘT NODE VÀO NGĂN XẾP

• Khái niệm: Thêm một node vào STACK là gắn node đó vào đầu STACK.



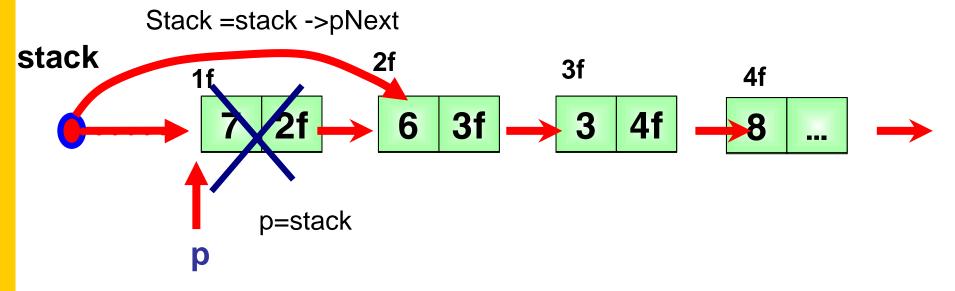
6. THÊM MỘT NODE VÀO STACK

```
Định nghĩa hàm:
1.void AddHead (node *&stack, node*p)
2.{
3.
       if(stack==NULL)
4.
            stack= p;
5.
    else
6.
            p->pNext = stack;
8.
            stack = p;
9.
                            stack
10.}
                                      ThS.Nguyễn Thúy Loan
```

11

Thuật toán hủy phần tử trong STACK

◆Khái niệm: HỦY một node trong STACK là HỦY node đầu STACK.



Thuật toán hủy phần tử đầu trong DSLK

```
void deletehead ( node *& stack )
     node *p;
     if ( stack !=NULL )
           p= stack;
           stack = stack ->pnext;
           delete(p);
```

Ví dụ: Nhập danh sách liên kết đơn các số nguyên.

```
1.void Input(node *&stack)
     int x;
 3. Init(1);
       do{
           printf("Nhap gia tri x: ");
            scanf("%d", &x);
            if(x!=0)
NODE*p=GetNode(x);
              if (p!=NULL)
                   Addhead(1,p);
           \} while (x!=0)
 14.}
```

Ví dụ: Đối thập phân sang nhị phân.

```
1.void Input(node *&stack, int n)
      int x;
 3. Init(stack);
         do{
               x=n%2;
               n=n/2;
               NODE*p=GetNode(x);
CÂU TRÚC DỮ LIỆU VÀ GIẢI THUẬT
                  if (p!=NULL)
                        Addhead(stack,p);
                   else
              \} while (n!=0)
                                       ThS.Nguyễn Thúy Loan
                           15
```

8. DUYỆT TUẦN TỰ DANH SÁCH LIÊN KẾT ĐƠN

```
1.void xuatvaxoastack (NODE *&stack)
2.{ int a[16], i=0;
3. while (stack!=NULL)
4.
         a[i] = stack->info;
         <u>i++;</u>
5.
        deletehead (stack);
6.
7.
     for ( int j=0; j <= i; j++ )
         print( "%d", a[i] );
8.}
```

Khai báo CTDL cho stack kiểu mảng

```
1.struct stack
2.{
3.    int n;
4.    KDL a[100];
5.};
6.typedef struct stack STACK;
```

- > KDL là kiểu dữ liệu của đối tượng được lưu trong stack.
- Cài đặt bằng mảng

Khai báo CTDL cho stack kiểu mảng

```
1.struct stack
2. {
    int n;
3.
4. KDL a[100];
5. ; typedef struct stack STACK;
      STACK st;
              st.n
              st. a[st.n]
```

KHỞI TẠO

Khái niệm: Khởi tạo ngăn xếp là tạo ra ngăn xếp rỗng không chứa đối tượng nào hết.

> Định nghĩa hàm

```
1.void Init(STACK &st)
2.{
3. st.n=0;
4.}
```

KIỂM TRA NGĂN XẾP ĐẦY

Khái niệm: Kiểm tra ngăn xếp đầy là hàm trả về giá trị 1 khi ngăn xếp đã đầy. Trong trường hợp ngăn xếp chưa đầy thì hàm trả về giá trị 0.

> Định nghĩa hàm:

```
1.int IsFull(STACK st)
2.{
3.    if(st.n==100)
4.    return 1;
5.    return 0;
6.}
```

THÊM MỘT ĐỐI TƯỢNG VÀO NGĂN XẾP

- Khái niệm: Thêm một đối tượng vào trong ngăn xếp xét về mặt kỹ thuật với CTDL đã được khai báo bên trên là việc thêm đối tượng đó vào cuối mảng a đang có n phần tử của stack mà thôi.
- > Định nghĩa hàm

```
1.void Push(STACK &st, KDL x)
2.{
3.    st.a[st.n] = x;
4.    st.n++;
5.}
```

THÊM MỘT ĐỐI TƯỢNG VÀO NGĂN XẾP

Định nghĩa hàm

```
1. void Push (STACK &st, KDL x)
2. {
3.
  st.a[st.n] = x;
  st.n++;
5.}
                                                 X
                           STACK st
  Hình vẽ minh họa
                                 ... st.n-1
                   st.a
                              st.n
                                     ThS.Nguyễn Thúy Loan
                        22
```

LẤY MỘT ĐỐI TƯỢNG RA KHỎI NGĂN XẾP

- Khái niệm: Lấy một đối tượng ra khỏi ngăn xếp xét về mặt kỹ thuật với CTDL đã được khai báo bên trên là việc lấy đối tượng cuối mảng a của stack ra khỏi mảng mà thôi.
- Định nghĩa hàm

```
1.KDL Pop(STACK &st)
2.{
3.    KDL x = st.a[st.n-1];
4.   st.n--;
5.    return x;
6.}
```

LÁY MỘT ĐỐI TƯỢNG RA KHỎI NGĂN XẾP

```
1.KDL Pop (STACK &st)
2. {
3.
      KDL x = st.a[st.n-1];
   st.n--;
  return x;
6.}
                        STACK st
7. Hình vẽ minh họa
                             ... st.n-2 st.n-1
                 st.a
                             st.n
```

NỘI DUNG



MÔ TẢ QUEUE- HÀNG ĐỢI

- Một queue là một cấu trúc dữ liệu mà việc thêm vào được thực hiện ở một đầu (rear) và việc lấy ra được thực hiện ở đầu còn lại (front)
- Phần tử vào trước sẽ ra trước FIFO (First In First Out)



KHAI BÁO CTDL CHO HÀNG ĐỢI

```
Khai báo hàng đợi bằng mảng
# define size 100
typedef struct Queue
{
  int n;
  <Kiểu dữ liệu> <Tên mảng> [size ];
};
```

```
Khai báo hàng đợi dạng DSLK
typedef struct node
        int info;
        struct node * pNext;
typedef
         struct Queue
        node* Front;
        node* Rear;
```

CTDL CHO QUEUE- HÀNG ĐỢI

1.struct queue

```
2.{
3.    int n;
4.    KDL a[100];
5.};
```

6.typedef struct queue QUEUE;

- KDL là kiểu dữ liệu của đối tượng được lưu trong queue.
- > Cài đặt bằng mảng

KHỞI TẠO QUEUE- HÀNG ĐỢI

Khái niệm: Khởi tạo hàng đợi là tạo ra hàng đợi rỗng không chứa đối tượng nào hết.

> Định nghĩa hàm

```
1.void Init(QUEUE &que)
2.{
3.    que.n=0;
4.}
```

KIỂM TRA HÀNG ĐỢI RỐNG

- Khái niệm: Kiểm tra hàng đợi rỗng là hàm trả về giá trị 1 khi hàng đợi rỗng. Trong tình huống hàng đợi chưa rỗng thì hàm sẽ trả về giá trị 0.
- > Định nghĩa hàm

```
1.int IsEmpty(QUEUE que)
2.{
3.    if (que.n==0)
4.      return 1;
5.    return 0;
6.}
```

KIỂM TRA HÀNG ĐỢI ĐẦY

- Khái niệm: Kiểm tra hàng đợi đầy là hàm trả về giá trị 1 khi hàng đợi đã đầy và trả về giá trị 0 khi hàng đợi chưa đầy.
- > Định nghĩa hàm:

```
1.int IsFull (QUEUE que)
2.{
3.    if (que.n==100)
4.      return 1;
5.    return 0;
6.}
```

THÊM MỘT ĐỐI TƯỢNG VÀO QUEUE

- Khái niệm: Thêm một đối tượng vào hàng đợi xét về mặt kỹ thuật với CTDL đã được khai báo bên trên là việc thêm đối tượng đó vào cuối mảng a đang có n phần tử của hàng đợi mà thôi.
- > Định nghĩa hàm

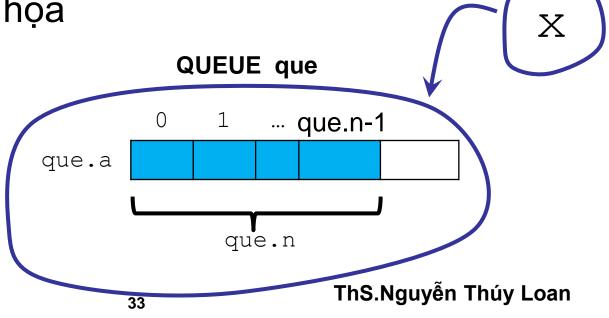
```
1. void EnQueue (QUEUE &que, KDL x)
2. {
3.    que.a[que.n] = x;
4.    que.n++;
5.}
```

QUEUE- HÀNG ĐỢI

> Định nghĩa hàm

```
1.void EnQueue(QUEUE &que, KDL x)
2.{
3.    que.a[que.n] = x;
4.    que.n++;
5.}
```

> Hình vẽ minh họa

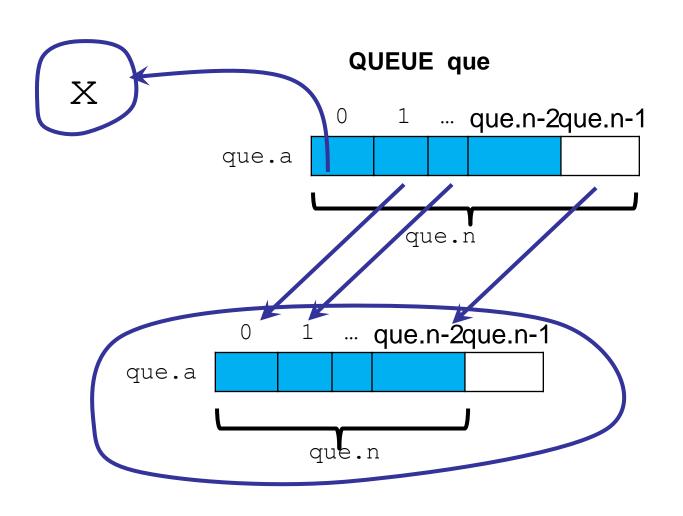


LÁY MỘT ĐỐI TƯỢNG RA KHỞI QUEUE

- Khái niệm: Lấy một đối tượng ra khỏi hàng đợi xét về mặt kỹ thuật với CTDL đã được khai báo bên trên là việc lấy đối tượng đầu mảng a của hàng đợi (queue) ra khỏi mảng mà thôi.
- > Định nghĩa hàm

```
1.KDL DeQueue (QUEUE &que)
2.{
3.    KDL x = que.a[0];
4.    for(int i=0 ; i< = que.n-2 ; i++ )
5.         que.a[i] = que.a[i+1];
6.    que.n--;
7.    return x;
8.}</pre>
```

QUEUE- HÀNG ĐỢI



LÁY MỘT ĐỐI TƯỢNG RA KHỞI QUEUE

```
1.KDL DeQueue (QUEUE &que)
2.{
3.    KDL x = que.a[0];
4.    for(int i=0 ; i< = que.n-2 ; i++ )
5.         que.a[i] = que.a[i+1];
6.    que.n--;
7.    return x;
8.}</pre>
```