



3.7.2. Cài đặt ngăn xếp bằng danh dách kế tiếp

- Kiểm tra ngăn xếp rỗng
- Kiểm tra ngăn xếp đầy
- Bổ sung một phần tử vào đỉnh ngăn xếp
- Lấy một phần tử ở đỉnh ngăn xếp

3

3.7.2.1. Cài đặt cấu trúc dữ liệu Chưa có Đình 3 3 **e**<sub>4</sub>  $\mathbf{e}_{\mathbf{2}}$  $\mathbf{e}_3$ Lưu trữ ngăn xếp e<sub>2</sub> e, Ngăn xếp Mảng e lưu trữ các phần tử của ngăn xếp

## Cài đặt cấu trúc dữ liệu (tt)

- · Giả sử N nguyên dương là số phần tử lớn nhất mà ngăn xếp có thể phát triển đến.
- · DataType là kiểu dữ liệu của các phần tử.
- · Khi đó ngăn xếp là một cấu trúc gồm 2 thành phần
  - Biến top lưu chỉ số phần tử mảng lưu phần tử đình ngăn xếp.
  - Mảng e lưu các phần tử của ngăn xếp.



```
Cài đặt cấu trúc dữ liệu (tt) – Ví dụ

• Cài đặt cấu trúc dữ liệu của ngăn xếp lưu trữ danh sách có tối đa 100 học sinh, mỗi học sinh gồm các thông tin:

- Mã học sinh.

- Họ tên học sinh.

- Tuổi.

- Điểm trung bình.

• Cấu trúc dữ liệu

- Số học sinh nhiều nhất có thể có N = 100.

- Kiểu dữ liệu học sinh: Cấu trúc gồm 4 thành phần.

- Ngăn xếp.
```

```
#define MAX 100
struct HocSinh
{
   int maHs;
   char hoTen[30];
   int tuoi;
   double diemTb;
};
struct Stack
{
   HocSinh e[MAX];
   int top;
};
Stack S;
```

2

```
3.7.2.2. Các phép toán cơ bản

• Khởi tạo ngăn xếp rỗng

void initStack(Stack &S)
{
S.top = -1;
}

• Kiểm tra ngăn xếp rỗng

int empty(Stack S)
{
return (S.top == -1);
}

Ngăn xếp rỗng
```

Các phép toán cơ bản (tt)

• Kiểm tra ngăn xếp đầy

int full (Stack S)
{
 return (S.top == MAX-1);
}

Ngăn xếp đầy

10

```
Các phép toán cơ bản (tt)
· Bổ sung một phần tử elem vào đỉnh ngăn xếp S
                         elem
                         e<sub>5</sub>
                                                                         top
                                                                                         \mathbf{e}_{5}
                                     4
                                                                         4
3
                \mathbf{e}_{4}
                                                                                   3
                                                                                         e_4
                                                   e_4
                                                                                   2
                \mathbf{e}_3
                                                                                         e<sub>3</sub>
                                                    \mathbf{e}_3
                \mathbf{e}_{2}
                                                                                         e<sub>2</sub>
                                                   \mathbf{e}_{2}
                                                                                         e<sub>1</sub>
```

Các phép toán cơ bản (tt)

• Bổ sung một phần từ elem vào đình ngăn xếp S

• Kiểm tra ngăn xếp đầy

• Đúng => Xác nhận bổ sung không thành công.

• Sai =>

• Tăng biến top lên 1 đơn vị.

• Gán giá trị elem vào vị trí top mới.

• Xác nhận bổ sung thành công.

12

11

Các phép toán cơ bản (tt)

• Bổ sung một phần tử X vào đỉnh ngăn xếp S

int push (Stack &S, DataType elem)
{
 if (full(S)) return 0;
 else
 {
 S.top = S.top + 1;
 S.e[S.top] = elem;
 return 1;
 }
}

Các phép toán cơ bản (tt) · Lấy phần tử ở đỉnh ngăn xếp S elem elem elem e<sub>4</sub> top top **e**<sub>4</sub> 3 3 3 **e**<sub>4</sub> top 2 2 2 e<sub>3</sub>  $e_3$  $\mathbf{e}_{\scriptscriptstyle 3}$  $\mathbf{e}_{\mathbf{2}}$  $\mathbf{e}_{\mathbf{2}}$  $\mathbf{e}_{2}$  $\mathbf{e}_{\mathbf{1}}$ 0 e<sub>1</sub> 0 e<sub>1</sub>

Các phép toán cơ bản (tt)

• Lấy phần từ ở đình ngăn xếp S

• Kiểm tra ngăn xếp rỗng

• Đúng => Xác nhận lấy không thành công.

• Sai =>

• Gán giá trị ở đình cho biến elem.

• Giảm giá trị biến top đi 1 đơn vị.

• Xác nhận lấy thành công.

Các phép toán cơ bản (tt)

• Lấy phần tử ở đính ngăn xếp S

int pop (Stack &S, DataType &elem)
{
 if (empty(S))
 return 0;
 else
 {
 elem = S.e[S.top];
 s.top = S.top - 1;
 return 1;
 }
}

15

3.6.2.3. Ứng dụng ngăn xếp

Chuyển đổi số thập phân sang dạng nhị phân tương ứng.

Bài toán gồm các yêu cầu như sau:

Nhập số nguyên dương N.

Bổi số N sang dạng mã nhị phân tương ứng của nó.

In kết quả ra màn hình.

Üng dụng ngăn xếp (tt)
Phương pháp chuyển đổi số thập phân sang dạng số nhị phân tương ứng.
Chia liên tiếp số nguyên N cho 2 cho đến khi N = 0.
Lưu trữ các số dư trong mỗi lần chia.
Lấy các số dư theo thứ tự ngược lại của thứ tự chia ta được số nhị phân tương ứng.

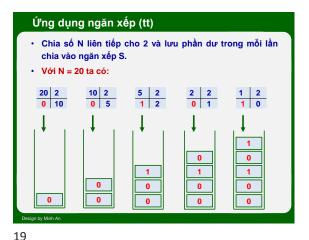
Các số dư được lưu như thế nào ?

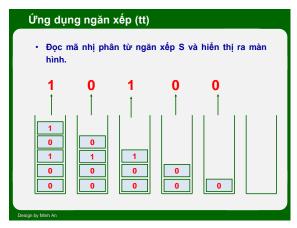
18

14

16

17





20

22

```
    Úng dụng ngăn xếp (tt)
    Cài đặt cấu trúc dữ liệu của bài toán.
    Số nguyên được lưu với kích thước 4 byte = 32 bit, nên N = 32 là kích thước của ngân xếp.
    Mã nhị phân là các giá trị 0, 1 -> dữ liệu trong ngăn xếp là số nguyên.
    #define MAX 32
        typedef unsigned MaNhiPhan;
        struct Stack
        {
              int top;
              MaNhiPhan e [MAX];
        };
```

21

Cài đặt chương trình thực hiện các yêu cầu sau:
 Cài đặt ngăn xếp lưu trữ danh sách các số nguyên
 Tạo ngân xếp chứa n số nguyên (dữ liệu nhập từ bàn phím).
 Dưa danh sách lên màn hình.
 Thêm một số nguyên vào đáy ngăn xếp, hiển thị lại ngăn xếp.
 Xóa số nguyên thứ 2 tính từ đáy ngăn xếp, hiển thị lại ngăn xếp.

Design by Mich An

