





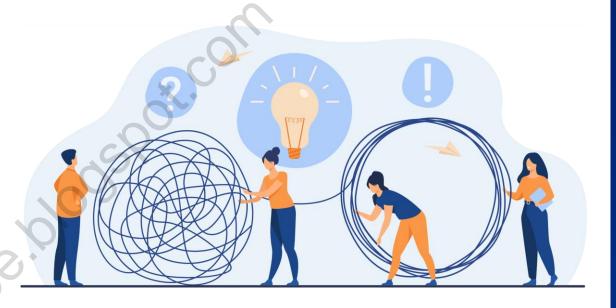
# ĐỆ QUY (RECURSION)





# 1. Cấu trúc dữ liệu ngăn xếp:

Ngăn xếp (stack) là một cấu trúc dữ liệu có quan hệ mật thiết với cơ chế hoạt động của đệ quy. Để hiểu được cách hàm đệ quy hoạt động, ta cần nắm được cách hoạt động của cấu trúc dữ liệu ngăn xếp,





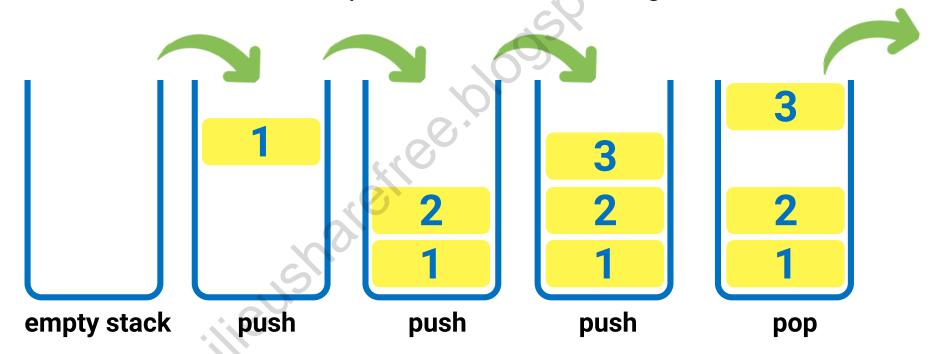
Ngăn xếp là một cấu trúc dữ liệu hỗ trợ 2 thao tác push và pop. Trong đó push giúp thêm 1 phần tử vào đỉnh ngăn xếp, pop giúp xóa 1 phần tử khỏi đỉnh ngăn xếp. Cả 2 thao tác này đều được thực hiện ở đỉnh ngăn xếp.





# 1. Cấu trúc dữ liệu ngăn xếp:

Ngăn xếp hoạt động theo nguyên tắc viết tắt là LIFO (Last In First Out) nghĩa là vào cuối thì ra đầu. Các phần tử vào cuối cùng sẽ được ra đầu tiên.

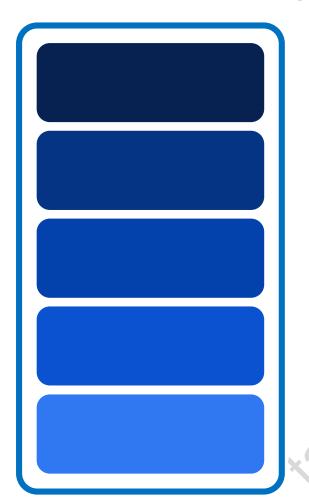


Trong chương trình tồn tại một bộ nhớ là bộ nhớ ngăn xếp, cách hoạt động của bộ nhớ này tương tự như cách hoạt động của cấu trúc dữ liệu ngăn xếp.





# 2. Stackframe là gì?



Stack frame là một kỹ thuật quản lý bộ nhớ xuất hiện trong một số ngôn ngữ lập trình, nó có nhiệm vụ tạo ra và loại bỏ các biến tạm thời.

Có thể hiểu Stack frame là một tập hợp tất cả các thông tin liên quan đến một chương trình con (được tạo ra khi xuất hiện lời gọi hàm)

Stack frame chỉ tồn tại trong quá trình chương trình thực thi, stack frame giúp các ngôn ngữ lập trình hỗ trợ được được chức năng đệ quy cho chương trình con.





# 2. Stackframe là gì?



Mỗi khi một lời gọi hàm được thực hiện, stack frame chứa thông tin của hàm đó được đẩy vào bộ nhớ stack và khi hàm đó kết thúc thì stack frame này được loại bỏ khỏi bộ nhớ stack.







# 3. Hàm đệ quy:

# Hoạt động của hàm đệ quy Hàm đệ quy là một hàm gọi lại chính nó. void recurse(){ recurse(); recursive call int main(){ recurse();

# Ví dụ về hàm đệ quy



```
public static int main(){
                             Trave 3 + 3 = 6
 result = sum(number);
                 public static int sum(int n){
                  if (n == 0)
                                                   Trả về 2 + 1 = 3
                     return n;
                   else return n + sum(n - 1);
                                      public static int sum(int n){
                                        if (n == 0)
                                                                        Trả về 1 + 0 = 1
                                           return n;
                                        else return n + sum(n - 1);
                                                            public static int sum(int n){
                                                              if (n == 0)
                                                                                               Trả về 0
                                                                 return n;
                                                              else return n + sum(n - 1);
                                                                                  public static int sum(int n){
                                                                                    if (n == 0)
                                                                                       return n;
                                                                                    else return n + sum(n - 1);
```





# 3. Hàm đệ quy:



Đệ quy thường dựa trên công thức toán học gọi là công thức truy hồi và một bài toán con nhỏ nhất.

Khi viết hàm đệ quy ta cần xác định được bài toán con nhỏ nhất để làm điểm dừng cho hàm đệ quy và công thức truy hồi để tìm ra lời giải của bài toán lớn hơn thông qua đáp án của bài toán nhỏ hơn.



Nếu đệ quy không có điểm dừng, khi số lượng hàm đệ quy gọi đủ lớn sẽ làm bộ nhớ stack bị tràn.





# Một số ví dụ minh họa



#### Tính tổng S(n) = 1 + 2 + 3 + ... + n:

- Bài toán con nhỏ nhất: S(0) = 0 khi n = 0
- Công thức truy hồi: S(n) = n + S(n 1) khi n >= 1

```
public static int sum(int n){
   if (n == 0)
      return 0;
   else
      return n + sum(n - 1);
}
```

#### Tính giai thừa: F(n) = 1.2.3...n:

- Bài toán con nhỏ nhất: F(0) = 1 khi n = 0
- Công thức truy hồi: F(n) = n \* F(n 1) khi n >= 1

```
public static int F(int n){
   if (n == 0)
      return 1;
   else
      return n * F(n - 1);
}
```

# Một số ví dụ minh họa



#### Tính số Fibonacci:

- Bài toán con nhỏ nhất : F(0) = 0, F(1) = 1
- Công thức truy hồi: F(n) = F(n 1) + F(n 2) khi n >= 2
- Code này chạy rất chậm, độ phức tạp là O(1.618<sup>n</sup>)

```
public static int fibo(int n):
    if (n == 0 || n == 1)
        return n;
    return fibo(n - 1) + fibo(n - 2);
```

#### Tính tổng chữ số của số nguyên dương n: SumDigit(n)

- Bài toán con nhỏ nhất : SumDigit(n) = n nếu n < 10
- Công thức truy hồi :
   SumDigit(n) = n % 10 + SumDigit(n / 10) nếu n >= 10

```
public static int SumDigit(int n):
    if (n < 10)
       return n;
    return n % 10 + SumDigit(n / 10);</pre>
```

# Một số ví dụ minh họa



#### Tính tổ hợp chập k của n:

- Bài toán con nhỏ nhất: C(n, k) = 0 nếu k = 0 hoặc n = k
- Công thức truy hồi (Công thức pascal):

```
C(n, k) = C(n - 1, k - 1) + C(n - 1, k)
```

# public static int nCk(int n,int k): if (k == 0 || n == k) return 1; return nCk(n - 1, k - 1) + nCk(n - 1, k);

#### Tìm ước chung lớn nhất bằng đệ quy:

- Bài toán con nhỏ nhất gcd(a, b) = a khi b = 0
- Công thức truy hồi: gcd(a, b) = gcd(b, a % b)

```
public static int gcd(int a, int b):
    if (b == 0)
       return a;
    return gcd(b, a % b)
```





### Chuyển đổi số thập phân thành nhị phân bằng đệ quy

```
public static void convert(int n){
   if (n < 2){
       System.out.print(n % 2);
   }
   else{
       convert(n / 2);
      System.out.print(n % 2);
   }
}</pre>
```