

Giảng viên: Dương Trần Đức

Khoa: Công nghệ thông tin I

Học viện Công nghệ Bưu chính Viễn thông

ĐỆ QUI CHIA ĐỂ TRỊ (DIVIDE AND CONQUER)

- Giới thiệu
- Ví dụ
- Bài tập

• • Giải thuật đệ qui chia để trị

- Chia bài toán ban đầu thành 2 hoặc nhiều bài toán con tương tự
- Giải quyết lần lượt từng bài toán con này
 - Bài toán con là dạng đơn giản hơn -> gọi đệ qui
- o Thông thường:
 - Chia tập dữ liệu ban đầu thành 2
 - Gọi 2 thủ tục đệ qui cho 2 phần vừa chia

Mã giả hàm đệ quy chia để trị

```
void DAC(A, x){
     if (A nhỏ) Solve(A)
     else{
          Chia A thành các bài toán con A1,
          A_{2}, ... A_{k}
          For i=1 to k DAC(A_i, x_i)
          Kết hợp x_i (i=1,..,k) thành nghiệm
          bài toán A là x
```

VD1: Tìm giá trị lớn nhất trong dãy

- o Đơn giản: Duyệt và so sánh
- o Đệ qui:
 - Chia dãy làm 2 nửa
 - Tìm giá trị lớn nhất của mỗi nửa và so sánh với nhau

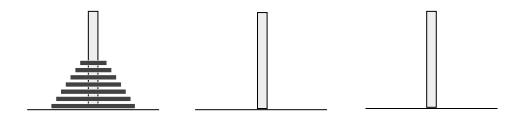
```
double max(double a[], int l, int r){
  if (l==r) return a[l];
  m=(l+r)/2;
  double u=max(a,l,m)
  double v=max(a,m+1,r)
  if (u>v) return u; else return v;
}
```

VD2: Sắp xếp nhanh (QuickSort)

- Sắp 1 dãy tăng dần
 - Chia dãy thành 2 nửa: Các số nửa đầu < các số nửa sau
 - Tiến hành sắp xếp trên mỗi nửa
 - Ghép 2 nửa dãy sau khi sắp xếp

Mã giả QuickSort

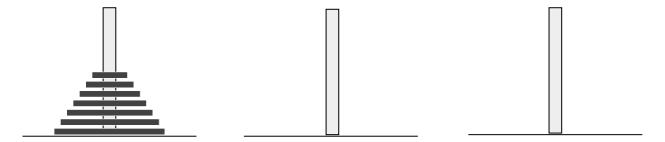
```
void QS(A, left, right){
      i=left; j=right;
     x=(left+right)/2;
     do{
           while (A[i] < x \& \& i < right) i++;
           while(A[j]>x && j>left) j--;
            if (i \le j) \{ swap(A[i], A[j]); i++; j-- \}
      }while(i<=j)</pre>
      if (left<j) QS(A,left,j);</pre>
      if (i<right) QS(A,i,right);
```



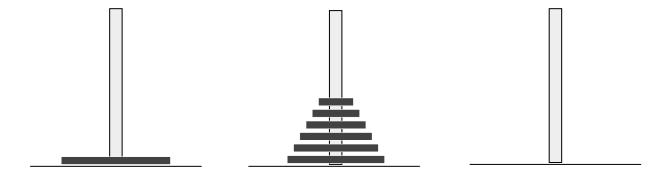
- Yêu cầu: Chuyển bộ n đĩa từ cọc ban đầu A sang cọc đích C (có thể sử dụng cọc trung gian B)
 - Mỗi lần chuyển 1 đĩa
 - Đĩa có kích thước nhỏ hơn bao giờ cũng phải nằm trên đĩa có kích thước lớn hơn

- o N=1
 - Chuyển trực tiếp
- o N=2
 - Chuyển đĩa nhỏ từ cọc A sang cọc trung gian B.
 - Chuyển đĩa lớn từ cọc A sang cọc đích C.
 - Chuyển đĩa nhỏ từ cọc trung gian B sang cọc đích C.
- o N>2
 - Chuyến n-1 đĩa bên trên sang cọc trung gian B.
 - Chuyển đĩa dưới cùng (đĩa thứ n) sang cọc đích C.
 - Chuyển n-1 đĩa từ cọc trung gian B sang cọc đích C.

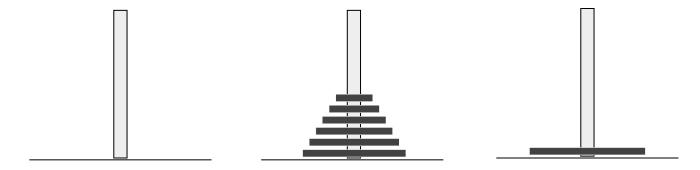
Trạng thái ban đầu:



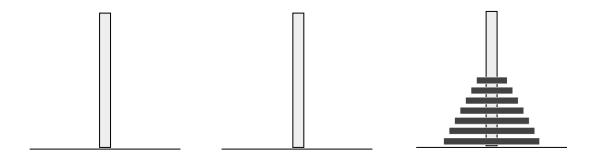
 Bước 1: Chuyển n-1 đĩa bên trên từ cọc A sang cọc B, sử dụng cọc C làm cọc trung gian



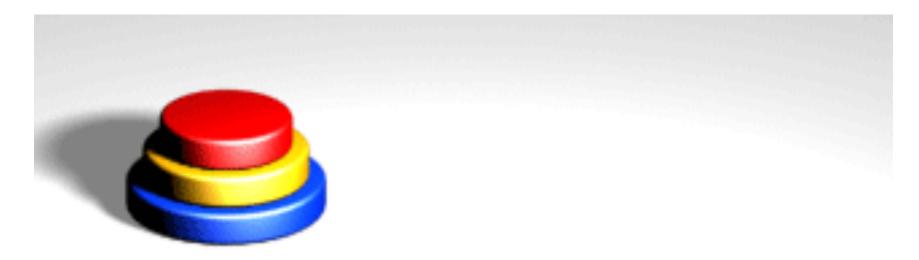
Bước 2: Chuyển đĩa cuối cùng từ cọc A sang cọc C



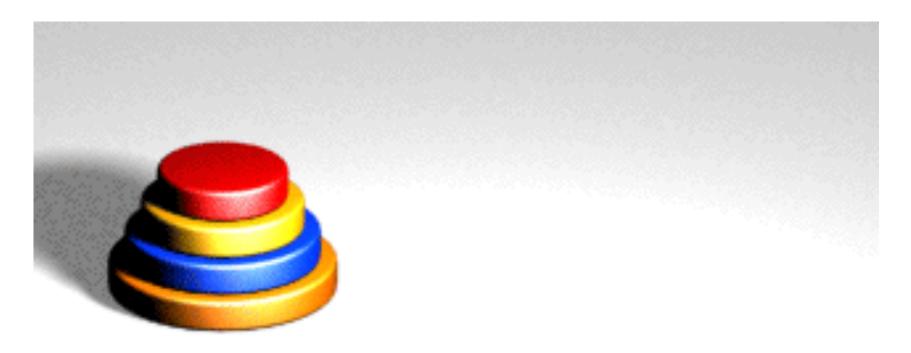
 Bước 3: Chuyến n-1 đĩa từ cọc B sang cọc C sử dụng cọc A làm cọc trung gian



Bài toán Tháp Hà nội: N=3



Bài toán Tháp Hà nội: N=4



- Chia để trị: Bài toán chuyển n đĩa được chia làm 2
 bài toán nhỏ hơn là chuyển n-1 đĩa
- Cài đặt đệ qui:
 - Hàm chuyen(int n, int a, int c) thực hiện việc chuyển đĩa thứ n từ cọc a sang cọc c.
 - Hàm thaphanoi(int n, int a, int c, int b) là hàm đệ qui thực hiện việc chuyển n đĩa từ cọc a sang cọc c, sử dụng cọc trung gian là cọc b.

```
void chuyen(int n, char a, char c){
      printf('Chuyen dia thu %d tu coc %c sang coc %c
      \n",n,a,c);
      return;
void thaphanoi(int n, char a, char c, char b){
      if (n==1) chuyen(1, a, c);
      else{
            thaphanoi(n-1, a, b, c);
            chuyen(n, a, c);
            thaphanoi(n-1, b, c,a);
      }
      return;
```

- Độ phức tạp của thuật toán:
 - Cấp độ tăng: 2ⁿ-1 (chứng minh bằng qui nạp)
 - 40 đĩa: 34.800 năm! (mỗi lần chuyển 1 giây)

```
Turbo C++ IDE
Cho biet so dia can chuyen: 4
Cac buoc chuyen nhu sau:
Chuyen dia thu 1 tu coc a sang coc b
Chuyen dia thu 2 tu coc a sang coc c
Chuyen dia thu 1 tu coc b sang coc c
Chuyen dia thu 3 tu coc a sang coc b
Chuyen dia thu 1 tu coc c sang coc a
Chuyen dia thu 2 tu coc c sang coc b
Chuyen dia thu 1 tu coc a sang coc b
Chuyen dia thu 4 tu coc a sang coc c
Chuyen dia thu 1 tu coc b sang coc c
Chuyen dia thu 2 tu coc b sang coc a
Chuyen dia thu 1 tu coc c sang coc a
Chuyen dia thu 3 tu coc b sang coc c
Chuyen dia thu 1 tu coc a sang coc b
Chuyen dia thu 2 tu coc a sang coc c
Chuyen dia thu 1 tu coc b sang coc c
```

• • Bài tập

- Viết chương trình thực hiện các VD bằng C/C++
- o Tính Aⁿ bằng thuật toán chia để trị
 - Gợi ý: $A^n = A^{n/2} x A^{n/2}$ nếu n chẵn và = $A x A^{n/2} x A^{n/2}$ nếu n lẻ
- Thực hiện tìm kiếm phần tử q trong mảng A bằng tìm kiếm nhị phân
 - Sắp xếp dãy A
 - So sánh q với phần tử ở giữa dãy mid
 - Nếu q>mid tìm kiếm ở nửa sau dãy
 - Nếu q<mid tìm kiếm nửa đầu dãy