# BÀI 03 CHIẾN LƯỢC THAM LAM

Design by Minh An

Email: anvanminh.haui@gmail.com

1

## Chiến lược tham lam

1. Bài toán: COIN CHANGING

Giả sử rằng ta đang có các đồng tiền mệnh giá 100 đồng, 25 đồng, 10 đồng, 5 đồng và 1 đồng. Cũng giả sử rằng số đồng tiền là vô hạn.

Cho trước một số tiền bất kỳ n. Hãy cho biết số lượng đồng tiền ít nhất cần thiết để có tổng mệnh giá bằng n.



vd: n=34  $\rightarrow$  SOLUTION: S(0, 1, 0, 1, 4)

# Coin changing

## Phương pháp:

Tại mỗi bước lặp, lấy các đồng tiền có mệnh giá cao nhất với số lượng nhiều nhất có thể



INPUT: C[], m, n
OUTPUT: S[]

Design by Minh An

3

## Coin changing

## Phương pháp:

```
- Giả sử C được sắp giảm (nếu chưa, xin sắp C).
```

- Chuẩn bị mảng S[] và khởi gán các phần tử của S bằng 0.
- Duyệt C từ trái qua phải. Với mỗi C[i]:
  - + S[i] = số đồng tiền có mệnh giá C[i] nhiều nhất có thể lấy mà tổng giá trị không vượt quá n
  - + Tính lại n = số tiền còn lại.
- Nếu duyệt hết C mà n > 0: > No solution
- Ngược lại: → return S[].

## Coin changing

Thuật toán

```
bool CASHIERS_ALGORITHM(int *C, int m, long n, int * S)
{
    Khởi tạo S[]: S[i]=0 ∀i = 0..m;
    i=0;
    while (n>0 && i<m)
    {
        S[i] = Số_dồng_C[i]_nhiều_nhất_có_thể_lấy;
        n = Số_tiền_còn_lại ;
        i++;
    }
    if(n>0)    return false;
    else    return true;
}
```

Design by Minh An

5

## Coin changing

Nhận xét

```
Xét trường hợp có ba loại mệnh giá: 1, 7, 10
Cho số tiền n = 15.
Giải thuật tham lam cho kết quả: 6
Nghiệm tối ưu toàn cục: 3
Xét trường hợp có ba loại mệnh giá: 3, 7, 10
Cho số tiền n = 12.
Giải thuật tham lam: không tìm thấy nghiệm
Nghiệm tối ưu: 4
```

# Chiến lược tham lam

2. BÀI TOÁN TỐI ƯƯ

 $\min f(x)$  $x \in D$ 

f: hàm mục tiêu - objective function

x: biến - variable

D: miền xác định - domain

x\* = arc min f(x)
được gọi là nghiệm tối ưu - optimal solution

f(x)

Design by Minh An

7

# Chiến lược tham lam

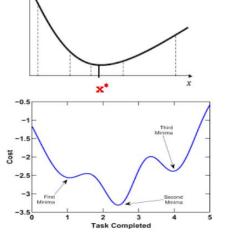
2. BÀI TOÁN TỐI ƯƯ

Nghiệm tối ưu toàn cục Global optimum

 $x^*$ :  $f(x) >= f(x^*) \forall x \in D$ 

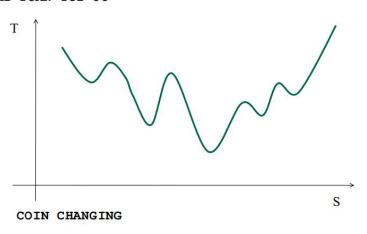
Nghiệm tối ưu địa phương Local optimum

 $x^*$ :  $f(x) >= f(x^*) \forall x \in U$ với U là lân cận của x



## Chiến lược tham lam

2. BÀI TOÁN TỐI ƯƯ



Design by Minh An

9

## 3. Giải thuật tham lam – Greedy Algorithm

- Là một giải thuật tìm lời giải tối ưu cho bài toán theo từng bước.
- Tại mỗi bước, ta lựa chọn một khả năng tốt nhất tại điểm đó (tối ưu cục bộ) mà không quan tâm tới tương lai.
- Ta hy vọng rằng tập hợp các lời giải tối ưu cục bộ chính là lời giải tối ưu cần tìm.
- Trong một vài trường hợp, các giải thuật tham lam tìm được nghiệm tối ưu toàn cục bằng cách lặp đi lặp lại việc lựa chọn các khả năng tối ưu cục bộ.
- Trong nhiều trường hợp phương pháp này có thể không cho lời giải tối ưu toàn cục hoặc thậm chí không đưa ra được lời giải.

Design by Minh An

10

Giải thuật tham lam là một chiến thuật có thể áp dụng tốt cho các bài toán tối ưu có hai đặc điểm sau:

- Greedy-choice property: một nghiệm tối ưu toàn cục có thể được xây dựng bằng cách lựa chọn các nghiệm tối ưu địa phương.
- 2. Optimal substructure: một nghiệm tối ưu của bài toán lại chứa một nghiệm tối ưu của các bài toán con của nó.

Design by Minh An

11

## 3. Giải thuật tham lam – Greedy Algorithm

### Ưu điểm

- Simplicity: các giải thuật tham lam thường dễ dàng được mô tả và cài đặt hơn các giải thuật khác.
- Efficiency: các giải thuật tham lam thường có hiệu quả hơn các giải thuật khác.

## Nhược điểm

- Hard to design: khi đã xác định được quy luật lựa chọn tham lam cho một bài toán, việc thiết kế giải thuật là dễ. Tuy nhiên, việc tìm ra quy luật tham lam là khó khăn.
- Hard to verify: khó để chứng minh một giải thuật tham lam là đúng.

Bài tập 2: Một bình chứa chứa đẩy nước với một lượng nước hữu hạn n. Cho m chiếc chai rỗng (dung tích các chai khác nhau) để chiết nước từ bình chứa vào đầy các chai. Hãy cho biết số lượng chai tối đa có thể được đổ đầy nước.

Input: dòng thứ nhất chứa hai số nguyên n và m; dòng thứ 2 chứa m số nguyên là dung tích của các chai.

Output: một số nguyên là số chai tối đa được đổ đầy nước.

INPUT	OUTPUT
10 5	3
8 5 4 3 2	

Design by Minh An

13

# 3. Giải thuật tham lam – Greedy Algorithm 10 lít 2 3 4 5 8

14

```
Thuật toán đổ nước
pouring(jug, *bottle) {
    //Sap cac chai theo thu tu giam dan cua dung tich
    while (nuoc trong binh con >= chai dang xet va con chai) {
        //Do nuoc tu binh vao day chai
    }
    //Neu do duoc it nhat 1 chai => true
    //Nguoc lai ko co Phuong an
}
```

Design by Minh An

15

## 3. Giải thuật tham lam – Greedy Algorithm

## Bài tập 3: INTERVAL SCHEDULING

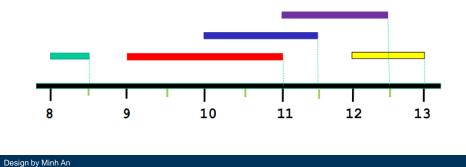
- $\bullet$  Có n công việc, công việc j bắt đầu tại thời điểm  $\mathbf{s}_{_{\! j}}$  và kết thúc tại thời điểm  $\mathbf{f}_{_{\! j}}.$
- Hai công việc được gọi là tương hợp nếu thời gian thực hiện chúng không giao nhau.
- Tìm một tập cực đại các công việc mà chúng tương hợp với nhau.

INPUT	OUTPUT
5	1 1 0 1 0
8 9 10 11 12	
8.5 11 11.5 12.5 13	

Bài tập 3: INTERVAL SCHEDULING

INPUT	OUTPUT
5	1 1 0 1 0
8 9 10 11 12	
8.5 11 11.5 12.5 13	

Hai việc i và j không tương hợp nếu: f(i) >= s(j) or f(j) >= s(i).



17

## 3. Giải thuật tham lam – Greedy Algorithm

```
Bài tập 3: INTERVAL SCHEDULING
```

```
S[], F[]: tập start time và finish time
n: số công việc
schedule[]: mảng kết quả
Duyệt danh sách công việc
Chọn công việc thứ i sao cho F[i] → Min
Thêm i vào schedule[].
Xóa mọi công việc không tương hợp với i
return schedule
```

## Bài tập 3: INTERVAL SCHEDULING

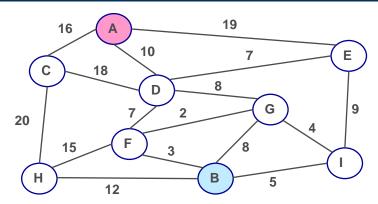
```
Sắp xếp mảng đồng hành S, F theo chiều tăng dần của F
Khởi gán mảng schedule với các phần tử 0.
last_finish = 0
for i = 1 to n:
    if s(i) >= last_finish:
        Add i to schedule
        last_finish = f(i)
return schedule
```

Sử dụng cấu trúc dữ liệu phù hợp: queue

Design by Minh An

19

# Bài tập 4



- · Cho đồ thị vô hướng, có trọng số G như hình vẽ trên.
- Yêu cầu: Hãy tìm đường đi ngắn nhất từ đỉnh A đến đỉnh B (đường đi có tổng chi phí tốt nhất).

# **Greedy Traveling Sale Man**

21

## Bài tập 5

Một kho hàng gồm n gói hàng được ghi số thứ tự từ 1 đến n, gói hàng thứ i có kích thước  $s_i$  và khối lượng  $m_i$  (1  $\leq$  i  $\leq$  n).

Ban đêm một tên chộm lẻn vào kho để lấy trộm hàng, tên chộm mang theo một chiếc ba lô có kích thước k. Vì nữ nhi sức yếu nên tên chộm chỉ chọn những gói hàng nhẹ nhàng.

Yêu cầu: Hãy chọn cho tên chộm những gói hàng ưng ý: tổng khối lượng các gói hàng được chọn là nhỏ nhất và tổng kích thước không vượt quá kích thước của ba lô.

## Bài tập 6

Công ty vận tải A có n chiếc xe tải với các xe có tải trọng khác nhau, xe tải ti có tải trọng là ki (trở được ki tấn). Công ty A cần vận chuyển m tấn hàng từ một kho đến địa điểm khác, hỏi công ty cần sử dụng bao nhiêu chiếc xe tải, gồm những xe nào (cho biết tải trọng của xe được chọn sử dụng) sao cho số xe tải cần sử dụng là ít nhất.

Cài đặt chương trình giải quyết bài toán (sử dụng chiến lược tham lam)

Design by Minh An

23

## Bài tập 7

Công ty vận tải A có n chiếc xe tải với các xe có tải trọng khác nhau, xe tải ti có tải trọng là ki (trở được ki tấn). Công ty A cần vận chuyển m tấn hàng từ một kho đến địa điểm khác, hỏi công ty cần sử dụng bao nhiều chiếc xe tải, gồm những xe nào (cho biết tải trọng của xe được chọn sử dụng) sao cho số xe tải cần sử dụng là ít nhất. Cài đặt chương trình giải quyết bài toán (sử dụng chiến lược tham lam)

## Bài tập 8

John có một chiếc xe tải với kích thước thùng xe là k (m³). Công ty B có n kiện hàng khác nhau, kiện hàng  $k_i$  có khối lượng  $m_i$  (kg) và kích thước  $k_i$  (m³). Công ty B thuê John chở một số kiện hàng trong số n kiện hàng. Hãy cho biết John xếp được bao nhiều kiện hàng lên thùng xe, gồm những kiện hàng nào, sao cho tổng khối lượng xếp lên xe đạt được là lớn nhất?

Design by Minh An

25