# Bài 1. Xâu nhị phân kế tiếp

#### Bài toán:

Cho xâu nhị phân S, hãy in ra xâu nhị phân kế tiếp theo thứ tự từ điển.

Nếu s đang là xâu cuối cùng (tức toàn bit 1), thì in ra xâu nhị phân đầu tiên (toàn 0).

#### Input:

• Một dòng duy nhất chứa xâu nhị phân s.

#### Output:

• In ra xâu nhị phân kế tiếp của s.

#### Ràng buộc:

• 1 ≤ len(S) ≤ 1000

### Ý tưởng giải:

Sử dụng phương pháp duyệt từ cuối chuỗi:

- Duyệt từ cuối về đầu để tìm ký tự 😈 đầu tiên.
- Khi tìm được:
  - Đổi ký tự 'o' này thành '1'.
  - Đặt tất cả các ký tự sau nó thành o.
- Nếu không tìm được o nào (nghĩa là chuỗi toàn o:):
  - o Trả về chuỗi toàn o có độ dài bằng s.

#### Độ phức tạp:

- Thời gian: O(N)
- Bộ nhớ: O(1) (ngoài chuỗi đầu vào)

#### Sample Input 0:

1110010

#### Sample Output 0:

1110011

#### Sample Input 1:

11111

Bài 1. Xâu nhị phân kế tiếp

## ♦ Sample Output 1:

00000

Bài 1. Xâu nhị phân kế tiếp