Data Structure & Algorithm

Algorithm

Backtracking - Quay Lui

1. Định nghĩa

Backtracking = Brute Force + Recursion

- **❖** Là bài toán duyệt trâu thông thường (Brute Force)
- * Thường được cài đặt bằng Đệ quy (Recursion)

It's nothing NEW!

WARING

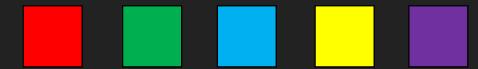
2. Đặc điểm

❖ Là bài toán duyệt trâu => Độ phức tạp không thay đổi

❖ Cài đặt bằng đệ quy => Chương trình ngắn gọn, dễ hiểu

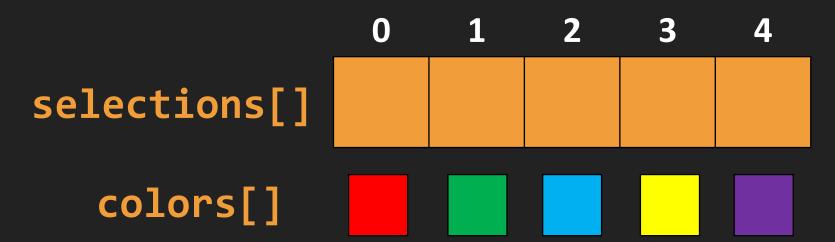
Thích hợp với các bài toán liệt kê, tổ hợp, chỉnh hợp.

❖ Bài toán đặc trưng / cơ sở:

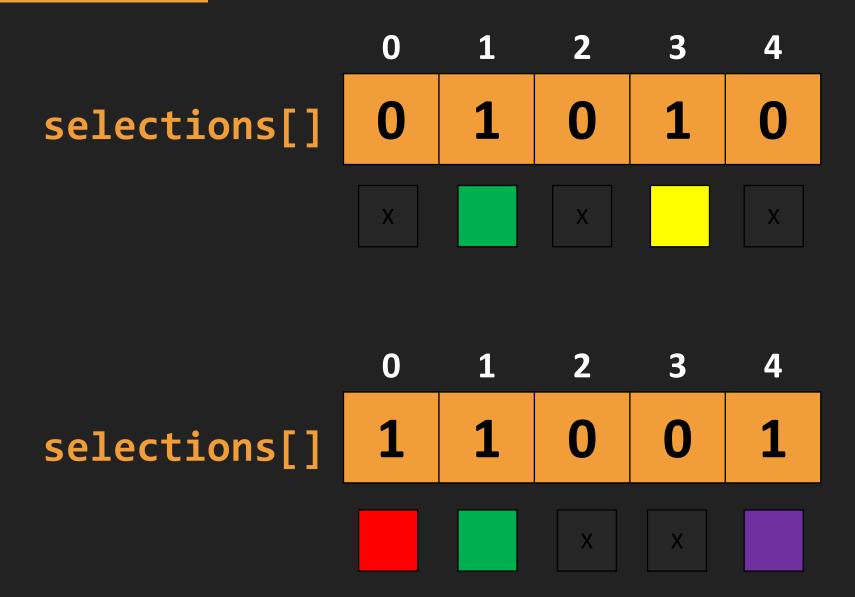


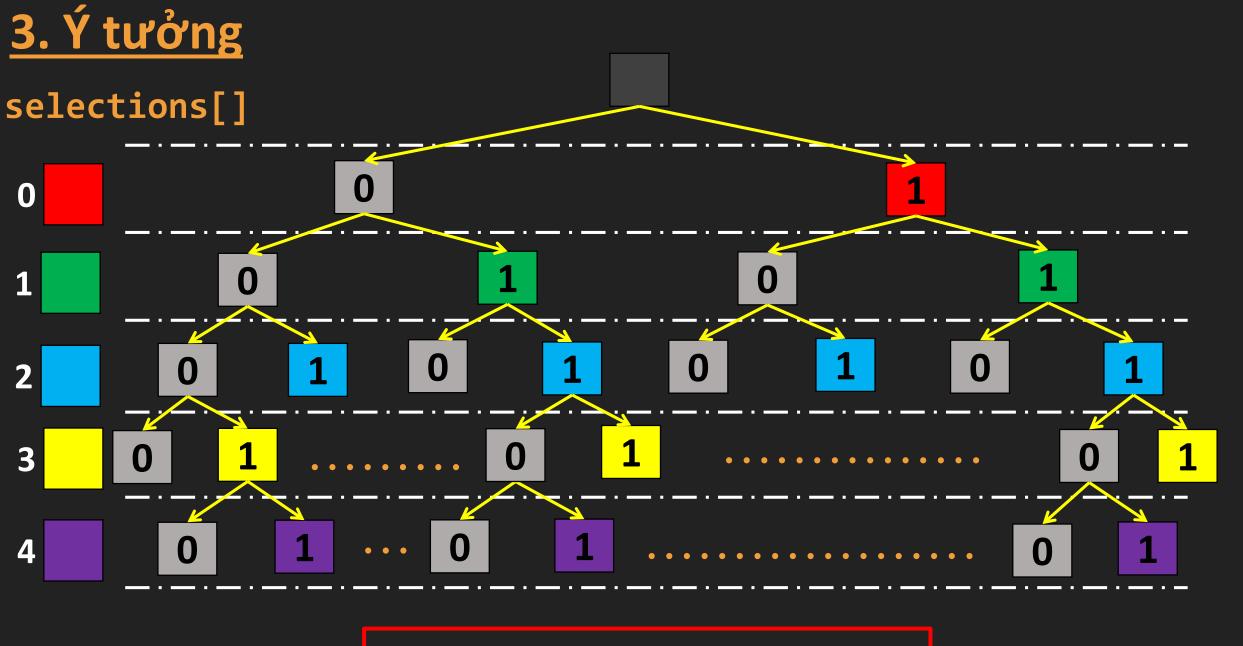
Cho một bộ **5 hộp** màu nước. <u>Hỏi **có thể tạo ra bao nhiêu màu** từ 5 hộp màu đó?</u>

- Bài toán tổ hợp
- Bài toán tổng quát:
 Cho tập n phần tử, hỏi có bao nhiêu tập con?

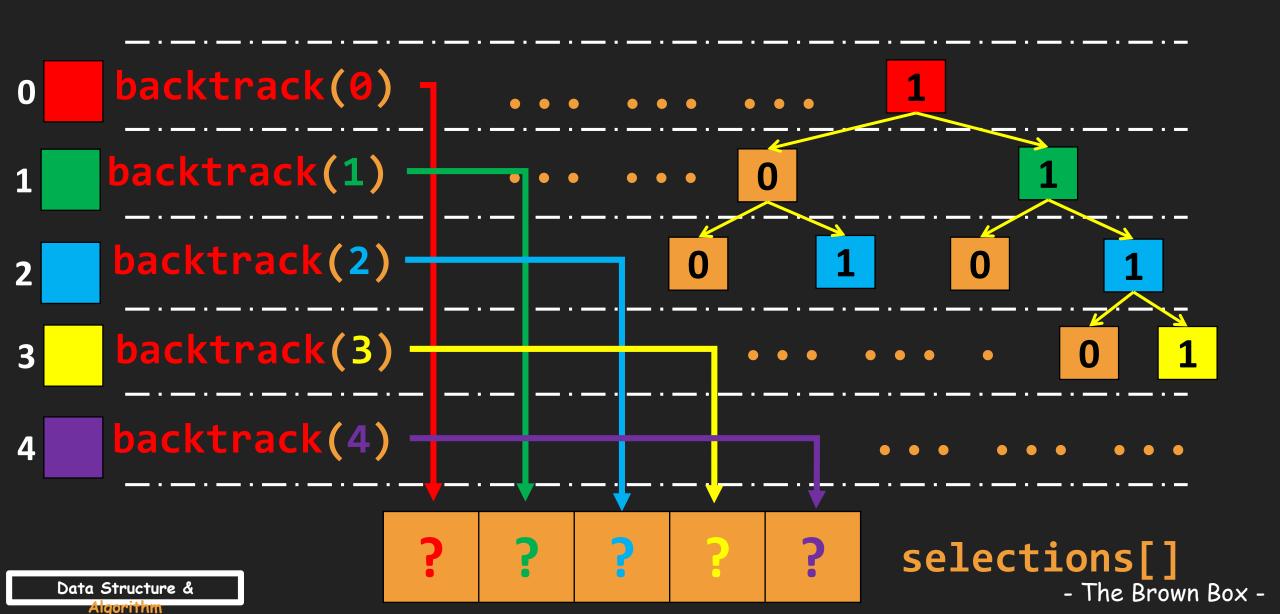


- o selections[i] = 1: Hộp màu i được chọn
- o selections[i] = ∅: Hộp màu i không được chọn





It's DFS for a Binary Tree



4. Giải thuật

```
// backtrack(i) tìm giá trị cho phần tử thứ i
trong cấu hình selections[]
backtrack(i)
   thử với selections[i] với {0, 1}
   với mỗi giá trị của selections[i] :
      - Nếu i là phần tử cuối cùng:
        => Xử lý selections thu được
      - Nếu i chưa là phần tử cuối cùng:
        => backtrack(i+1)
```

> Chay bằng "cơm"

5. Cài đặt

6. Tổng quát

```
// backtrack(i) tìm giá trị cho phần tử thứ i
backtrack(i)
   thử với cau_hinh[i] với {valid_values}
   với mỗi giá trị của cau_hinh[i] :
      - Nếu i là phần tử cuối cùng:
        => Xử Lý cau_hinh thu được
      - Nếu i chưa là phần tử cuối cùng:
        => backtrack(i+1)
```

- ✓ Cấu hình có thể thay đổi (mảng 1 chiều, 2 chiều, ...)
- ▼ Tập giá trị có thể khác nhau với mỗi phần tử
 - ✓ Có thể không cần chạy đến cuối cùng để cắt tỉa những nhánh biết chắc rằng sẽ không thoả mãn.

Data Structure &

6. Thực chiến





✓ Tìm bài tập với hashtag: #backtracking