house-rubber.md 2025-06-21

# 2560 - House Robber IV

There are **several consecutive houses** along a street, each of which **has some money inside**. Có một **dãy các ngôi nhà liên tiếp** nằm dọc theo một con phố, mỗi nhà đều **chứa một số tiền nhất đinh**.

There is also a robber, who wants to **steal money** from the homes, but he **refuses to steal from adjacent homes**.

Một tên trộm muốn lấy **trộm tiền** từ các ngôi nhà này, nhưng hắn **từ chối trộm hai ngôi nhà liền kề nhau**.

The capability of the robber is the maximum amount of money he steals from one house of all the houses he robbed.

"Năng lực" (capability) của tên trộm được định nghĩa là số tiền lớn nhất mà hắn trộm được trong một ngôi nhà bất kỳ trong tất cả các ngôi nhà đã trộm.

You are given an **integer array nums** representing how much **money is stashed in each house**. More formally, the ith house from the left has nums[i] dollars.

Bạn được cung cấp một **mảng số nguyên nums**, trong đó nums[i] là **số tiền chứa trong ngôi nhà** thứ i tính từ bên trái.

You are also given **an integer k**, representing the **minimum number of houses the robber will steal** from. It is always possible to steal at least k houses.

Bạn cũng được cung cấp một **số nguyên k**, biểu thị **số lượng nhà tối thiểu mà tên trộm phải trộm**. Luôn đảm bảo rằng luôn có thể chọn ít nhất k nhà không kề nhau để trộm.

Return the **minimum capability** of the robber out of all the possible ways to steal at least k houses. Trả về năng lực nhỏ nhất (minimum capability) của tên trộm **trong tất cả các phương án trộm được ít nhất k nhà** (không trộm hai nhà kề nhau).

## Example 1

- Input: nums = [2,3,5,9], k = 2
- Output: 5
- Explanation:

There are three ways to rob at least 2 houses:

- Rob the houses at indices 0 and 2. Capability is max(nums[0], nums[2]) = 5.
- Rob the houses at indices 0 and 3. Capability is max(nums[0], nums[3]) = 9.
- Rob the houses at indices 1 and 3. Capability is max(nums[1], nums[3]) = 9.
- Therefore, we return min(5, 9, 9) = 5.

## Example 2

- Input: nums = [2,7,9,3,1], k = 2
- Output: 2
- Explanation: There are 7 ways to rob the houses. The way which leads to minimum capability is to rob the house at index 0 and 4. Return max(nums[0], nums[4]) = 2.

house-rubber.md 2025-06-21

#### Constraints

- 1 <= nums.length <= 10^5
- 1 <= nums[i] <= 10^9
- 1 <= k <= (nums.length + 1)/2

#### Solutions

Solution 1: Binary Search + Greedy

### Solution 1: Binary Search + Greedy

The problem is asking for the minimum stealing ability of the thief.

Bài toán yêu cầu tìm năng lực trộm tối thiểu của tên trộm.

We can use binary search to enumerate the stealing ability of the thief.

Chúng ta có thể sử dụng thuật toán tìm kiếm nhị phân để liệt kê các mức năng lực của tên trộm.

For the enumerated ability x, we can use a greedy approach to determine whether the thief can steal at least k houses

Với mỗi giá trị x được duyệt qua, ta có thể dùng thuật toán tham lam để kiểm tra xem tên trộm có thể trộm được ít nhất k ngôi nhà hay không.

Specifically, we traverse the array from left to right.

Cụ thể, ta duyệt mảng từ trái sang phải.

For the current house i we are traversing, if  $nums[i] \le x$  and the difference between the index of i and the last stolen house is greater than 1, then the thief can steal house i.

Đối với nhà thứ i đang xét, nếu  $nums[i] \le x$  và vị trí của nhà i cách nhà trộm trước đó ít nhất 2 vị trí, thì tên trộm có thể trộm nhà này.

Otherwise, the thief cannot steal house i.

Ngược lại, tên trộm không thể trộm nhà i.

We accumulate the number of stolen houses.

Ta đếm tổng số ngôi nhà đã trộm được.

If the number of stolen houses is greater than or equal to k, it means that the thief can steal at least k houses, and at this time, the stealing ability k of the thief might be the minimum.

Nếu tổng số nhà trộm được  $\geq k$ , thì điều đó nghĩa là tên trộm có thể trộm đủ yêu cầu, và  $\times$  có thể là năng lực tối thiểu phù hợp.

Otherwise, the stealing ability x of the thief is not the minimum.

Ngược lại, năng lực x hiện tại là chưa đủ để trộm được k nhà.

The time complexity is  $O(n \times \log m)$ , and the space complexity is O(1). Dộ phức tạp thời gian là  $O(n \times \log m)$ , và độ phức tạp không gian là O(1).

Where n and m are the length of the array nums and the maximum value in the array nums, respectively. Trong đó n là độ dài mảng nums, và m là giá trị lớn nhất trong nums.

house-rubber.md 2025-06-21

```
class Solution {
public:
    int minCapability(vector<int>& nums, int k) {
        auto f = [\&](int x) {
            int cnt = 0, j = -2;
            for (int i = 0; i < nums.size(); ++i) {
                if (nums[i] > x || i == j + 1) {
                    continue;
                }
                ++cnt;
                j = i;
            }
            return cnt >= k;
        };
        int left = 0, right = *max_element(nums.begin(), nums.end());
        while (left < right) {</pre>
            int mid = (left + right) >> 1;
            if (f(mid)) {
                right = mid;
            } else {
                left = mid + 1;
            }
        return left;
};
```