

Không mất tổng quát ta có thể coi $x_1 < x_2 < \dots < x_n$. Bài toán được giải theo phương pháp qui hoạch động.

Gọi $f[i]$ là chi phí nhỏ nhất để phủ hết các gian hàng $1, 2, \dots, i$ ta có

$$f[i] = \min\{f[k] + cp(k+1, i) : k = 0, 1, 2, \dots, i-1\} \quad (*)$$

$$f[0] = 0$$

Trong đó $cp(u, v)$ là chi phí nhỏ nhất để phủ một tấm bạt che từ gian hàng x_u đến gian hàng x_v . Có thể tính $cp(u, v)$ theo công thức:

$$cp(u, v) = G[v - u + 1] = \min\{c_{v-u+1}, \dots, c_m\}$$

Mảng G có thể được chuẩn bị trước trong thời gian $O(m)$ và do vậy độ phức tạp chung của thuật toán là $O(m + n^2)$