

Оскільки в даному алгоритмі ми працюємо по кожному
 елементу і для кожного елементу виконуємо певні дії
 то у випадку коли всі відповідні квадрати будуть побудовані
 нам не потрібно буде виконувати для n підматок n операцій,
 що і дає відповідний $O(n^2)$ і з кожної великої частини,
 але для більшої частини у нас буде $O(n)$ але з величезною
 частотою (але оскільки зменшуватиме найбільш важко по:

$$O(n^2) \quad 1.$$