Ο τρόπος που έχουμε υλοποιήσει τον αλγόριθμο του Prim περιέχει:

Ένα εξωτερικό for που εκτελείται |Ε| φορές, όπου Ε ο αριθμός των ακμών.
Σε κάθε επανάληψή του εξωτερικού for προσπαθούμε να βρούμε την ακμή με το ελάχιστο βάρος σαρώνοντας το πίνακα γειτονικών κορυφών.
Η σάρωση αυτή απαιτεί V² επαναλήψεις, άρα η συνολική πολυπλοκότητά είναι O(|Ε|V²)

Αν όμως χρησιμοποιούσαμε ένα σωρό ελαχίστων η εύρεση ελαχίστου θα ήταν $\log_2(|V|^2) = 2\log_2(|V|)$, οπότε Η πολυπλοκότητα θα ήταν: $O(|E|\log_2(|V|))$.