

برای حل، این مسئله به سه مسئله کوچکتر با اندازه های  $2/3$  مسئله اصلی تبدیل می شود که پس از حل شدن آن ها مسئله اصلی بدون نیاز به ترکیب جواب ها حل می شود. بنابراین اگر  $T(n)$  را زمان اجرای الگوریتم در نظر بگیریم، خواهیم داشت :

$$T(n) = 3T(2/3n) + \theta(1)$$

طبق قضیه اصلی کارایی الگوریتم  $\theta(n^{\log_{1.5} 3}) = \theta(n^{2.7})$  است.