

Nejprve si uvědomíme fakt, že pokud budeme chtít postavit budovu o výšce $h + 1$, pak musíme postavit zároveň alespoň dvě budovy o výšce h , abychom neporušili protimrakodrapové regulace. A protože toto platí pro všechna celá a kladná čísla h , nejvyšší budova, kterou zvládneme postavit, má výšku $\lceil \frac{N}{2} \rceil$. Tím pádem si založíme pole C , které bude sloužit jako counter výšek zadaný zákazníky.

Když budeme mít v counteru započítané všechny požadavky zákazníků, budeme postupně tento counter procházet od jedničky a konstruovat z něj výstup tak, že při přidávání budov budeme střídavě přidávat budovy na nejlevější a nejpravější volné políčko. Pokud pro výšku h je $C[h] \geq 2$, pak do výstupu hladově přidáme všech $C[h]$ budov (pokud bychom nepřidali všechny, můžeme si jedině přihoršit, protože se uvolní místo jen pro tolik budov, jako je počet těch, které jsme nepřidali). Pokud ale $C[h] < 2$, přidáme do výstupu 2 budovy o výšce h , abychom dodrželi protimrakodrapovou regulaci. Tento postup opakujeme do té doby, než velikost výstupu bude N .

Protože počítání požadavků a konstruování výstupu trvá lineárně času, je časová složitost tohoto algoritmu $\mathcal{O}(N)$. Prostorová složitost je kvůli counteru a konstrukci výstupu $\mathcal{O}(N)$.