

## АНАЛИЗ НА РЕШЕНИЕТО НА ЗАДАЧА КУТИИ

Функцията *under* определя, дали *j*-тата кутия може да бъде поставена върху *i*-тата.

Прилагаме метода на динамичното оптимизиране. В масива  $T[j]$  пресмятаме последователно за  $j=2, 3, \dots, n$ , най-голямата височина на кула, която има *j*-тата кутия за най-горна.

Ако  $h[j]$  е височината на *j*-тата кутия:

$T[1]=h[1]$  и за  $j=2, 3, \dots, n$ :

$T[j] = \max (T[i] + h[j])$ , където максимумът се пресмята за тези стойности на *i*, за които  $i < j$  и *j*-тата кутия може да се постави върху *i*-тата.

Накрая извеждаме най-голямата стойност на  $T[j]$ .