

Zadanie: PPE

Poszukiwacz pereł



Warsztaty ILO, grupa olimpijska. Dostępna pamięć: 128 MB.

Rozwiązanie brutalne $O(n^2)$

Będziemy używać programowania dynamicznego. Niech $dp[i][j]$ oznacza liczbę pereł, które można zebrać jeżeli przeskoczy się na wyspę i skokiem długości j (założmy, że nie zdążył zebrać jeszcze pereł z i -tej wyspy). Wtedy możemy policzyć kolejne wartości dp w taki sposób:

- $dp[i][j] = 0$, jeżeli $n \leq i$
- $dp[i][j] = p_i + \max(dp[i+j][j], dp[i+j+1][j+1])$, jeżeli $i < n, m = 1$
- $dp[i][j] = p_i + \max(dp[i+j-1][j-1], dp[i+j][j], dp[i+j+1][j+1])$, jeżeli $i < n, 2 \leq n$.

Licząc taki dynamik otrzymamy złożoność $O(n^2)$.

Rozwiązanie wzorcowe $O(n^{1.5})$

Zauważmy, że możemy nieco ulepszyć poprzednie rozwiązanie. Dokładniej, jest możliwe około 500 wartości j . Są to $d-245, d-244, \dots, d+244$ oraz $d+245$. Jest tak, ponieważ $d + (d+1) + (d+2) + \dots + (d+245) \geq 1+2+\dots+245 = 245 \cdot (245+1)/2 = 30135 > 30000$, więc nigdy nie osiągnie skoku $d+246$ lub większego, bo już wcześniej doskoczy do ostatniej wyspy. Dokładnie w ten sam sposób postępujemy, żeby ograniczyć tę wartość z dołu. Następnie postępujemy w taki sam sposób jak w rozwiązaniu brutalnym tylko rozpatrujemy mniej wartości. Natomiast rozwiązanie działa w złożoności $O(n^{1.5})$, ponieważ będziemy rozpatrywać tylko wartości od $d-245$ do $d+245$, a wartość 245 jest nieco większa niż $\sqrt{(2m)}$.