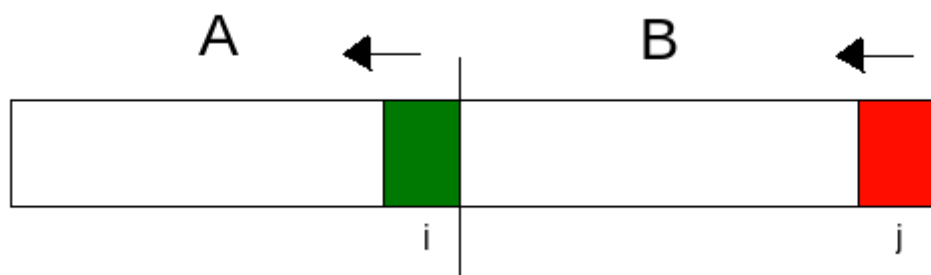


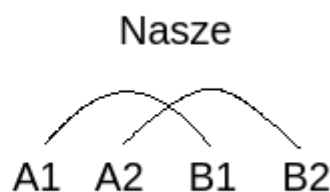
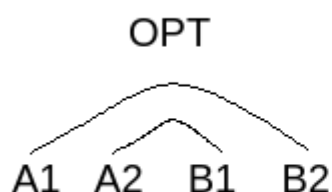
Lista 1 zadanie 6

Krystian Grabowski

Pomysł polega na podzieleniu tablicy na dwie równoliczne części (co do jednego elementu). Nazwijmy te części A i B. Następnie ustawiamy dwa wskaźniki. Pierwszy na koniec tablicy A, drugi na koniec tablicy B.



Następnie zaczynamy porównywać elementy znajdujące się na pod indeksami j oraz i . Jeśli $A[i] > B[j]$ to wiemy że $A[i]$ nie może zostać usunięty przez żaden inny element, gdyż $B[j]$ był elementem największym. Stąd możemy zmniejszyć i powtarzając proces. Jeśli natomiast $A[i] \leq B[j]$ to usuwamy te dwa elementy z ciągów.



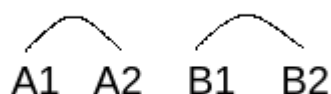
Nasze rozwiązanie działa w taki sposób że usuwa ono elementy z $A2 B2$ oraz $A1 B1$. Załóżmy, że istnieje rozwiązanie optymalne różne od naszego i usuwa ono elementy z $A1 B2$ i $A2 B2$. W optymalnym rozwiązaniu mamy następujące zależności: $A1 \leq B2$ $A2 \leq B1$

Z treści zadania wiemy, że ciąg jest ciągiem niemalejącym więc dla między zbiorami zachodzą zależności: $A1 \leq A2 \leq B1 \leq B2$

Stąd: $A2 \leq B1 \leq B2$ $A2 \leq B2$

Oraz: $A1 \leq A2$ $A2 \leq B1$ $A1 \leq B1$

Rozwiązanie Optymalne może też wyglądać następująco:



Zachodzą w nim własności $A1 \leq A2$ $B1 \leq B2$

Możemy z nich wyprowadzić: $2A_1 \leq A_2 \leq B_1$ $2A_1 \leq B_1$

Oraz $2A_2 \leq B_1 \leq B_2$ $2A_2 \leq B_2$

Więc jak widać możemy przekształcić rozwiązanie optymalne do naszego.

```
def delmax(array):  
    half = len(array) // 2  
    a, b = array[:half], array[half:]  
    i = len(a) - 1  
    j = len(b) - 1  
    result = 0  
    while (i != -1):  
        if (2*a[i] <= b[j]):  
            result += 2  
            i -= 1  
            j -= 1  
        else:  
            i -= 1  
    return result
```