Ćwiczenia 2

- 1.8 W tym zadaniu rozważamy algorytm sortowania przez wstawianie dla tablicy $a[1..n],\ n>0$, zawierającej permutację liczb 1, 2, ..., n. Dokonaj analizy pesymistycznej złożoności obliczeniowej tego algorytmu dla następujących przypadków:
 - (a) |a[i]-a[j]|<2020dla każdej pary $1\leqslant i,j\leqslant n,$ takiej że |i-j|<2020,
 - (b) |i a[i]| < 2020 dla każdego $1 \le i \le n$,
 - (c) dla co najwyżej 2020 elementów zachodzi $i \neq a[i], 1 \leq i \leq n$.
- $2.4~{
 m W}$ tablicy a[1..n] dany jest ciąg jednocześnie 7- i 11-uporządkowany. Udowodnij, że algorytm InsertionSort sortuje a w czasie liniowym.

Przypomnienie: powiemy, że ciąg a jest k-uporządkowany, k>0, jeśli dla każdego $i=1,\,2,\,\ldots,\,n-k,\,a[i]\leqslant a[i+k].$

2.1 Rozważmy następujący algorytm sortowania n różnych liczb w porządku malejącym x_1, x_2, \ldots, x_n :

Algorytm Szymka R.

- 1: $X := \{x_1, x_2, \dots, x_n\};$
- 2: zainicjuj stos S jako pusty;
- 3: while NotEmpty(X) do
- 4: weź dowolny element x ze zbioru X;
- 5: $X := X \setminus \{x\};$
- 6: usuń ze stosu S wszystkie elementy większe od x;
- 7: wstaw te elementy z powrotem do zbioru X;
- 8: umieść x na wierzchu stosu S;
- 9: wypisz kolejno elementy ze stosu S;

Przyjmijmy, że operacjami dominującymi sa operacje stosowe Top, Push i Pop.

(a) Jaka jest pesymistyczna złożoność sortowania algorytmem Szymka R.?

Załóżmy teraz, że element x wybieramy losowo ze zbioru X z rozkładem jednostajnym — innymi słowy każdy element może zostać wylosowany z prawdopodobieństwem 1/|X|.

- (b) Udowodnij, że oczekiwana liczba losowań elementu x w algorytmie wynosi $O(n^2)$.
- (c) Dokonaj analizy oczekiwanej liczby operacji dominujących w algorytmie Szymka R. w opisanym wyżej modelu probabilistycznym.