

Problem 1 (sortowanie)

Zaimplementuj następujące algorytmy sortowania:

- sortowanie przez zliczanie
- sortowanie przez scalanie MergeSort (w wersji rekurencyjnej)
- sortowanie przez kopcowanie HeapSort (w wersji rekurencyjnej)
- sortowanie szybkie QuickSort (w wersji rekurencyjnej)

Przetestuj algorytm na wczytanym z pliku ciągu liczb z zakresu [-10000...10000].

Dane:

- W pierwszej linii pliku In0201.txt znajduje się liczba n określająca długość ciągu.
- W drugiej linii pliku znajduje się n wartości zadanego przedziału. Liczby są separowane pojedynczą spacją.

Wyjście:

- W pierwszej linii pliku Out0201.txt znajduje się posortowany niemalejąco ciąg liczb.

Przykład

```
In0201.txt
18          // n
1 4 8 4 7 9 11 -1 5 3 7 8 8 3 5 5 1 9
Out02.01.txt
-1 1 1 3 3 4 4 5 5 5 7 7 8 8 8 9 9 11
```

Zadanie 1

- Podaj **rekurencyjne** rozwiązania problemów 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10.
- Komunikacja programu z użytkownikiem powinna się odbywać za pomocą plików o podanych niżej formatach.

Problem 2 (trójkąt)

Napisz rekurencyjną funkcję, która rysuje (zaczynając od górnego poziomu) przedstawiony na rysunku trójkąt o podstawie n ($n \in NP$, $1 \leq n \leq 31$), zbudowany ze znaków '*'.

```

*
***
*****
*****

```

Przykład

```
In0202.txt
7          // n
Out02.02.txt
n=7
*
***
*****
*****
```

Problem 3 (ciąg Fibonacciego) (patrz [PW])

Ciąg Fibonacciego - ciąg liczb 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377..., z których każda (z wyjątkiem dwóch pierwszych) jest sumą dwóch poprzednich.

Napisz algorytm wyznaczający ciąg liczb Fibonacciego mniejszych od zadanej liczby $1 \leq n \leq 10000$.

Przykład

```
In0203.txt
400          // n
Out02.03.txt
n=400
0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377
```

Problem 4 (trzy paliki) (patrz [www], [PW])

Mamy trzy pionowe paliki. Na jeden z nich nałożono N krążków o różnych rozmiarach (im wyżej tym mniejsze krążki). Należy zgodnie z regułami:

- można przekładać jednocześnie tylko 1 krążek z wierzchu palika,
 - nie można kłaść większego krążka na mniejszy,
- przenieść wszystkie krążki na drugi palik, przy pomocy trzeciego palika. Każdy ruch należy opisać dwoma cyframi ($A_i \rightarrow B_j$), co odpowiada przeniesieniu najwyższego krążka z palika A_i na palik B_j .

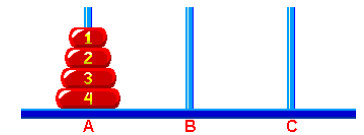
Należy więc wyznaczyć odpowiedni ciąg $2^N - 1$ ruchów.

Dane:

$$1 \leq N \leq 10; k = 2^N - 1$$

Przykład

```
In0204.txt
4          // N
Out0204.txt
N=4
1->3, 1->2, 3->2, 1->3, 2->1, 2->3, 1->3, 1->2, 3->2, 3->1, 2->1, 3->2, 1->3, 1->2, 3->2, // A1->B1, A2->B2, ...
```

**Problem 5 (NWD) – algorytm Euklidesa** (patrz [www])

Wyznaczyć największy wspólny dzielnik NWD dwóch liczb całkowitych nieujemnych korzystając z algorytmu Euklidesa.

Idea: mając do policzenia $NWD(a, b)$ sprawdzamy, czy $b=0$. Jeśli tak jest, to $NWD(a, b)=a$, w przeciwnym przypadku wywołujemy rekurencyjnie algorytm dla liczb b i $(a \% b)$.

Np.: $NWD(54, 69) = NWD(69, 54) = NWD(54, 15) = NWD(15, 9) = NWD(9, 6) = NWD(6, 3) = NWD(3, 0) = 3$

Przykład

```
In0205.txt
54 69
Out0205.txt
NWD(54,69)=3
```

Przykład 6 (przeglądanie grafu w głąb) (patrz [WL])

Sprawdź, czy zadany graf nieskierowany, bez pętli (tj. krawędzi postaci $\{x, x\}$) (reprezentowany tablicą list incydencji) jest spójny metodą przeglądania w głąb. Wypisz kolejno odwiedzone wierzchołki.

Dane:

- W pierwszej linii pliku In0206.txt podana jest liczba całkowita $1 \leq n \leq 10000$ określająca ilość wierzchołków grafu.
- W kolejnych n liniach umieszczone są listy incydencji dla każdego z wierzchołków, tj. w $i+1$ -szej linii ($1 \leq i \leq n$) podane są numery wierzchołków incydujących z wierzchołkiem i -tym.

Wyjście:

- W pierwszej linii pliku Out0206.txt należy zapisać odpowiedź „graf spójny” bądź „graf niespójny”.
- W kolejnej linii należy podać ciąg liczb reprezentujący kolejność odwiedzanych wierzchołków.

Przykład

```
In0206.txt
8
2 4 5 6
1 3 4 8
2 8
1 2 6 8
```

1 6
1 4 5 7 8
6 8
2 3 4 6 7
Out0206.txt
Graf spójny
1 2 3 8 4 6 5 7

Problem 7 (przeglądanie drzewa binarnego) (patrz [NW])
Dla drzewa binarnego (BST) zaimplementuj:
1. operację INSERT (wkładanie elementu) do drzewa,
2. funkcję przeglądania drzewa w porządku KLP (korzeń-lewy-prawy).

Przykład
In0207.txt
8 4 9 6 2 7 4 2 8 3
Out0207.txt
8, 4, 2, 3, 6, 7, 9

Problem 8 (Magiczna kostka)
Wypełnij kostkę sześcienną o rozmiarze $n \times n \times n$ tekstem T (podanym przez użytkownika) w następujący sposób.
Sześcian składa się z n tablic o rozmiarze $n \times n$, ustawionych jedna za drugą. Każda tablica stanowi magiczny kwadrat wypełniony (w odpowiedni sposób) literami tekstu T . Tekst T jest powielany, tzn. dla $T = \text{ABCDEFGH!}$ generowany jest ciąg:
 $T = \text{ABCDEFGH!ABCDEFGH!ABCDEFGH!...}$,
którego kolejne znaki są wykorzystywane w nieprzerwany sposób do wypełniania wszystkich (od 0 do $(n-1)$ -szej) tablic sześcianu. Tablice o numerach parzystych (dla $i = 0, 2, 4, 6, \dots$) uzupełniane są literami ciągu T zgodnie z podanym w przykładzie poniżej wzorcem (tj. po każdorazowym rekurencyjnym wywołaniu funkcji wypełniającej ramkę, elementy ciągu T powinny być umieszczone na obwodzie kwadratu w następującym porządku: górna krawędź (od lewej do prawej), prawa krawędź (od góry do dołu), dolna krawędź (od prawej do lewej), lewa krawędź (od dołu do góry)). Tablice o numerach nieparzystych (tj. dla $i = 1, 3, 5, \dots$) są wypełniane przy wykorzystaniu tej samej drogi, ale kolejne litery ciągu umieszczane są na niej w odwrotnej kolejności, tj. zaczynamy wypełnianie kwadratu od jego środka (patrz przykład poniżej). Wszystkie kwadraty należy wypełnić literami w taki sposób, aby ciąg T nie został przerwany w żadnym miejscu (tj. jeśli generując tablicę 0, zakończyliśmy na znaku G, to tablicę 1 rozpoczynamy zapełniać od znaku H oraz litery H i G muszą sąsiadować ze sobą w sześcianie).

Przykład:

T = ABCDEFGH!, n = 5

Tablica 0	Tablica 1	Tablica 2	Tablica 3	Tablica 4
[A, B, C, D, E]	[E, D, C, B, A]	[F, G, H, !, A]	[A, !, H, G, F]	[B, C, D, E, F]
[G, H, !, A, F]	[H, G, F, E, !]	[C, D, E, F, B]	[D, C, B, A, E]	[H, !, A, B, G]
[F, F, G, B, G]	[!, !, H, D, H]	[B, B, C, G, C]	[E, E, D, !, D]	[G, G, H, C, H]
[E, E, D, C, H]	[A, A, B, C, G]	[A, A, !, H, D]	[F, F, G, H, C]	[F, F, E, D, !]
[D, C, B, A, !]	[B, C, D, E, F]	[!, H, G, F, E]	[G, H, !, A, B]	[E, D, C, B, A]

Dane:
♦ W pierwszej linii pliku In0208.txt podana jest liczba całkowita $1 \leq n \leq 100$ określająca rozmiar kostki $n \times n \times n$.
♦ W drugiej linii pliku znajduje się powielany tekst T .
Wyjście:
♦ W pierwszej linii pliku Out0208.txt znajduje się tekst "n=..., T=..." zgodny z poniższym wzorcem.
♦ W kolejnych liniach umieszczone są wartości kolejnych tablic (zgodnie z poniższym wzorcem).

Przykład
In0208.txt
4 // n
ABCDEFGH! // T
Out0208.txt
n=4, T= ABCDEFGH!
Tablica 0 Tablica 1 Tablica 2 Tablica 3 Tablica 4
[A, B, C, D, E] [E, D, C, B, A] [F, G, H, !, A] [A, !, H, G, F] [B, C, D, E, F]
[G, H, !, A, F] [H, G, F, E, !] [C, D, E, F, B] [D, C, B, A, E] [H, !, A, B, G]
[F, F, G, B, G] [!, !, H, D, H] [B, B, C, G, C] [E, E, D, !, D] [G, G, H, C, H]
[E, E, D, C, H] [A, A, B, C, G] [A, A, !, H, D] [F, F, G, H, C] [F, F, E, D, !]
[D, C, B, A, !] [B, C, D, E, F] [!, H, G, F, E] [G, H, !, A, B] [E, D, C, B, A]

Problem 9 (przecięcie zbiorów)
Podaj możliwie najefektywniejszy czasowo algorytm (tj. o złożoności $O(n \lg n)$) wyznaczający przecięcie zbiorów A i B ($A \cap B$). Zakładamy, że zbiory A i B zawierają wartości całkowite z zakresu od 1 do 100000 i reprezentowane są odpowiednio tablicami A i B oraz że elementy zbioru B (tablica B) są uporządkowane rosnąco.
Dane:
♦ W pierwszej linii pliku In0209.txt znajduje się liczba n określająca licznosc zbiorów A i B .
♦ W drugiej linii pliku znajduje się n wartości zbioru A oddzielonych pojedynczą spacją.
♦ W trzeciej linii pliku znajduje się n uporządkowanych wartości zbioru B oddzielonych pojedynczą spacją.
Wyjście:
♦ W pierwszej linii pliku Out0209.txt znajdują się liczby należące do przecięcia zbiorów A i B .
♦ W drugiej linii pliku znajduje się liczba określająca ich ilość.

Przykład
In0209.txt
12
9 4 6 11 24 12 16 49 33 16 8 18
1 3 4 6 7 8 9 12 16 18 25 27
Out0209.txt
4 6 8 12 16 18
6

Problem 10 (metoda bisekcji)
Napisz funkcję wyznaczającą (**metodą bisekcji**) przybliżony pierwiastek równania $f(x)=0$ w przedziale $[a, b]$ z dokładnością E .
[Tw. Darboux] Jeśli funkcja f jest ciągła na przedziale $[a, b]$ oraz spełnia warunek $f(a)f(b)<0$ (tzn. wartości funkcji na końcach przedziału mają różne znaki), to istnieje punkt $c \in (a, b)$ taki, że $f(c)=0$. Jeśli dodatkowo funkcja f jest ściśle monotoniczna (tzn. rosnąca albo malejąca) w $[a, b]$, to punkt c jest jedyny.
Dane:
♦ W pierwszej linii pliku In0210.txt znajduje przedział $[a, b]$, dokładność E oraz postać funkcji $f(x)$ (którą należy czytać ręcznie).

Wyjście:
♦ W pierwszej linii pliku Out0210.txt znajduje się przybliżony pierwiastek

Przykład
In0210.txt
-1 5 0.25 f(x)= x²-2 // [a,b]=[-1,5], E=0.25
Out0210.txt
1.4375

Zestawy

Zestaw	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	11	12
Zad1	1a	1b	1c	1d	1a	1b	1c	1d	1a	1b	1c	1d
Zad2	2	2	2	2	4	4	4	4	5	5	5	5
Zad3	3	9	10	3	9	10	3	9	10	3	9	10
Zad4	6	6	7	7	8	8	8	8	6	6	7	7