

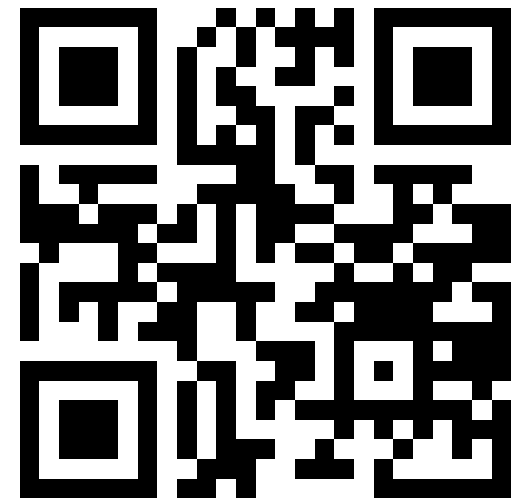
Technologie cyfrowe

Artur Kalinowski

Zakład Cząstek i Oddziaływań
Fundamentalnych

Pasteura 5, pokój 4.15

Artur.Kalinowski@fuw.edu.pl



Semestr letni 2014/2015

Skąd komputer wie co zrobić kiedy mu każemy wykonać jakieś zadanie?

Programy komputerowe → Algorytmy

Algorytm: złożony z kroków przepis na wykonanie jakieś czynności. W obszarze cyfrowym na wykonanie obliczeń lub operacji na danych.

Algorytmika: nauka o algorytmach.

Jaka jest miara „dobroci” algorytmu?

Kategorie algorytmów: które algorytmy są „szybkie”, które „wolne”?

Metody czytelnego opisu algorytmów.

Wszystkie operacje wykonywane przez urządzenia cyfrowe realizują jakieś algorytmy.

Zadanie algorytmiczne: charakteryzacja dopuszczalnych danych wejściowych, oraz pożądanego wyniku. To samo zadanie może być wykonane przy użyciu różnych algorytmów.

Dane wejściowe: specyfikacja zestawu informacji potrzebnych do wykonania konkretnego algorytmu, zwykle w postaci listy i rodzaju zmiennych wymaganych dla wykonania algorytmu

Zmienna: "miejsce" na konkretne dane. Zmienna ma swoją nazwę, typ i wartość, np:

```
int x;  
x = 3;  
x = 2+5;
```

Wynik: specyfikacja zestawu informacji których oczekujemy po wykonaniu algorytmu.

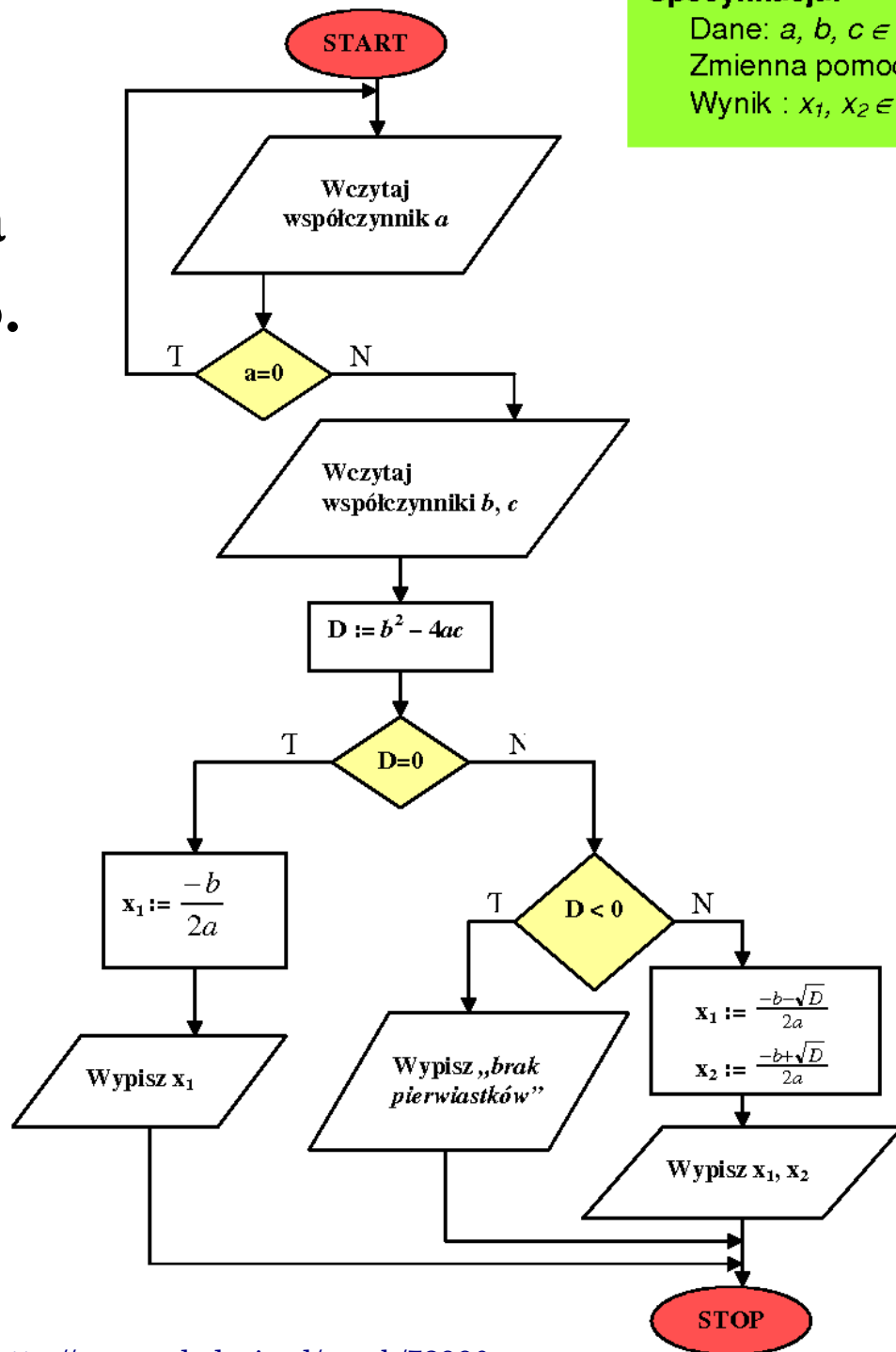
Algorytm rozwiązywania równania kwadratowego.

- Dane wejściowe:** trzy liczby (a,b,c) definiujące równanie:
 $a \cdot x^2 + b \cdot x + c = 0$

- Wynik:** dwa rozwiązania równania.

Algorytm musi działać dla wszystkich dozwolonych wartości danych wejściowych.

Specyfikacja:
 Dane: $a, b, c \in \mathbb{R}$ $a \neq 0$
 Zmienna pomocnicza: $D \in \mathbb{R}$
 Wynik: $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$



Struktury sterujące: elementy algorytmu zawiadujące kolejnością wykonywania instrukcji.

”jeśli Q”: jeżeli zadanie logiczne, oznaczone symbolem Q jest prawdziwe, np: Q – „ $x > 0$ ”

bezpośrednie następstwo: “wykonaj A potem B”

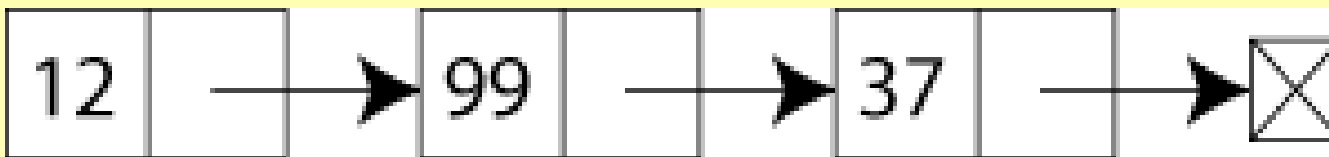
wybór warunkowy: ”jeśli Q to wykonaj A, w przeciwnym razie wykonaj B”

iteracja ograniczona: “wykonaj A dokładnie N razy”

iteracja warunkowa: “dopóki Q, wykonuj A”

Struktury danych: sposób organizacji informacji wewnątrz algorytmu

lista (macierz jednowymiarowa): zestaw podstawowych elementów, np. liczb. Elementy listy są uporządkowane. Można wskazać element pierwszy, następny, ostatni. Kolejne elementy są numerowane indeksem listy.

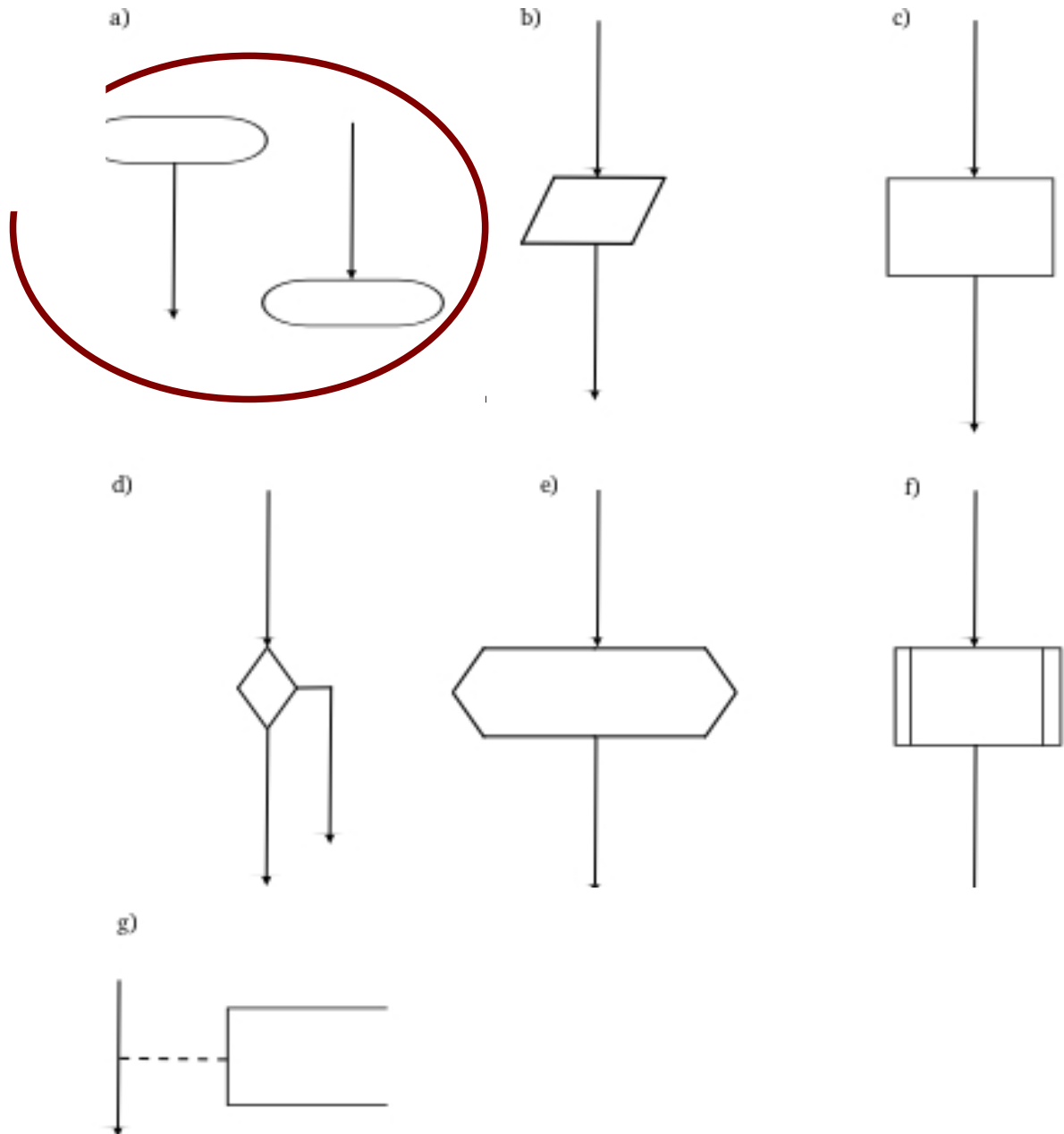


macierz (tablica): zestaw podstawowych elementów, np. liczb ułożonych w postaci wielowymiarowych struktur. Najczęstszy wariant: macierz dwuwymiarowa

	0	1	2	3	4
0					
1					
2				2,3	
3					
4					

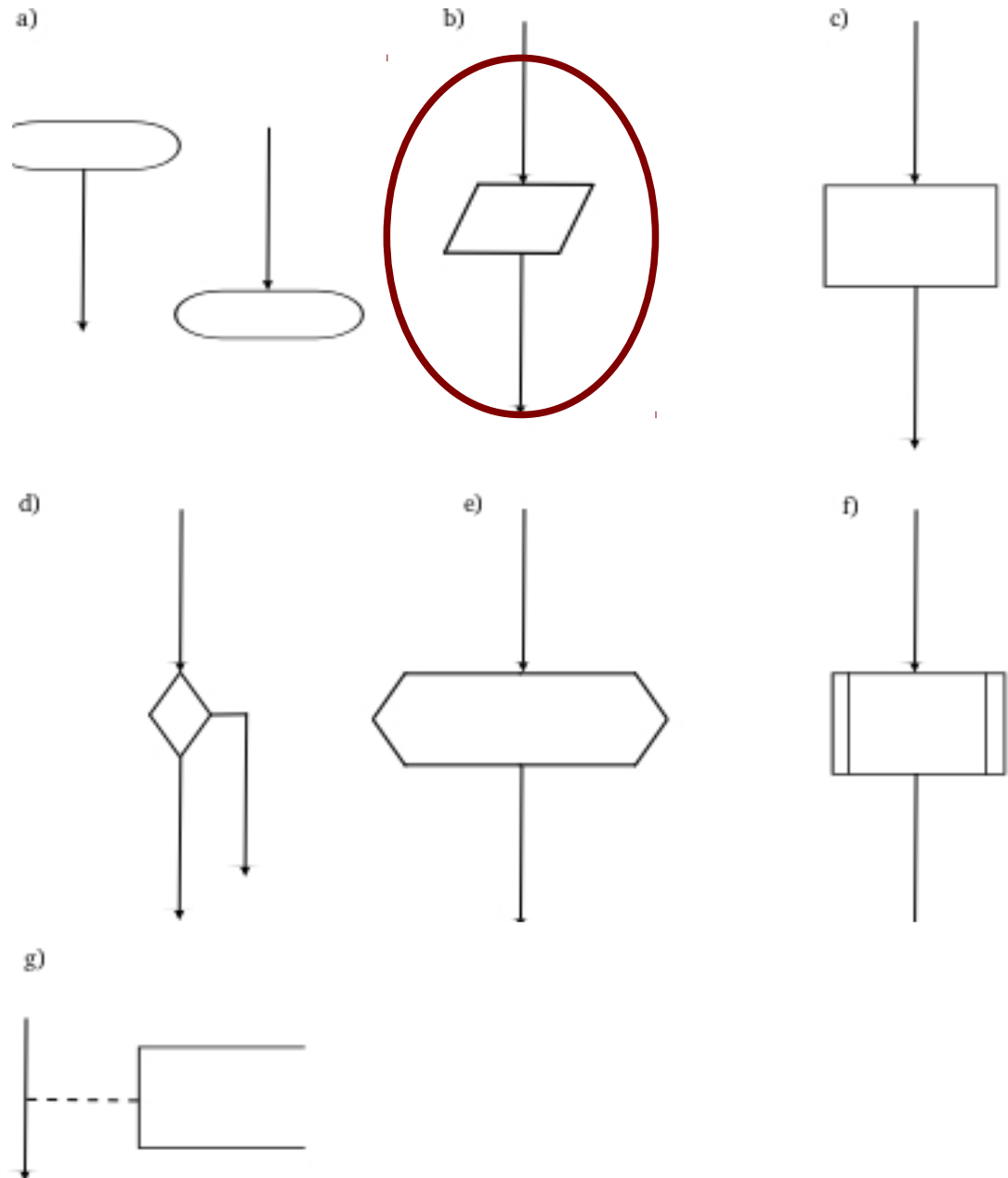
Schematy blokowe

- blok graniczny:
początek/koniec działania
algorytmu

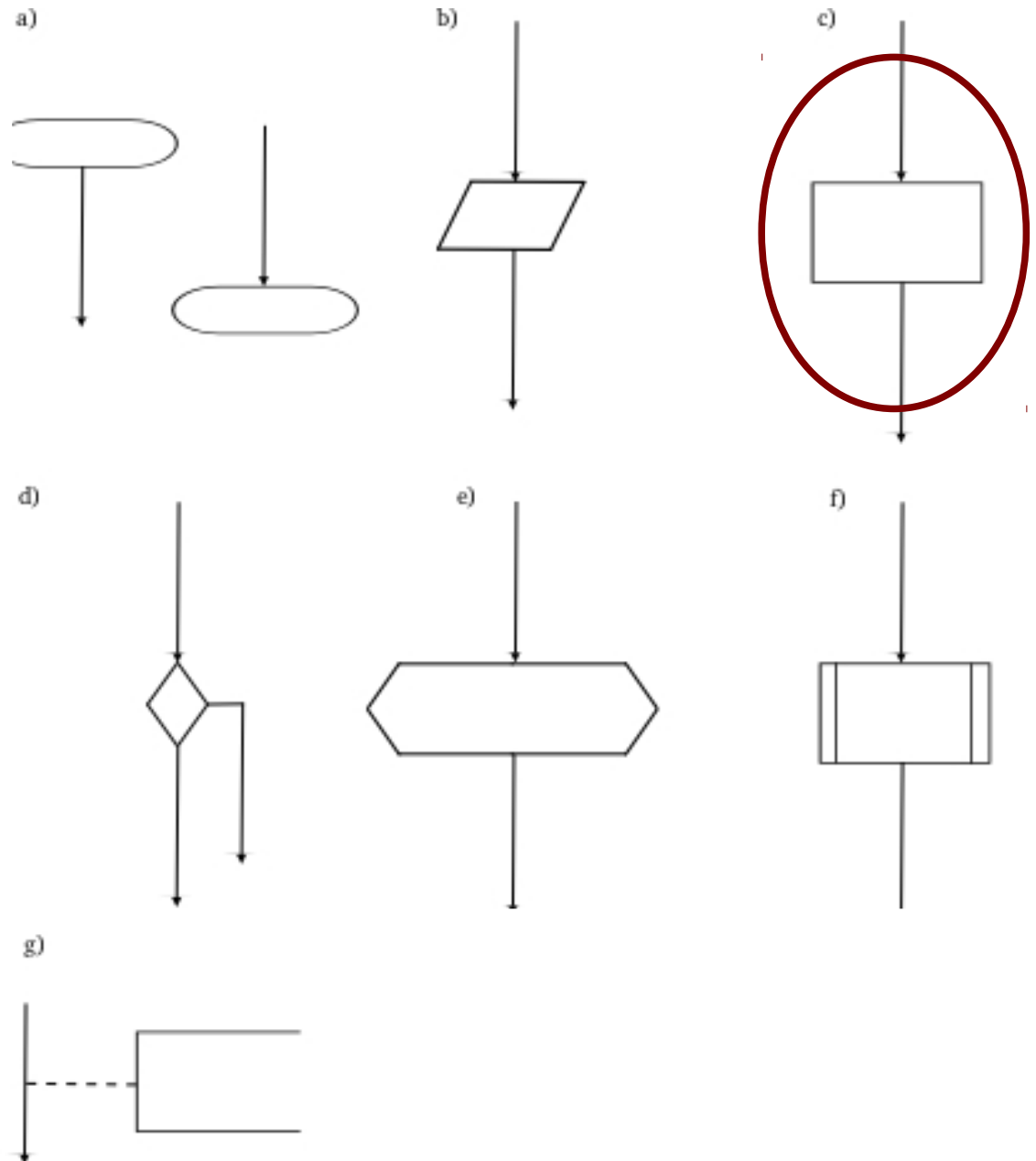


Schematy blokowe

- blok graniczny: początek/koniec działania algorytmu
- blok wejścia/wyjścia, np. “wczytaj liczbę z klawiatury”

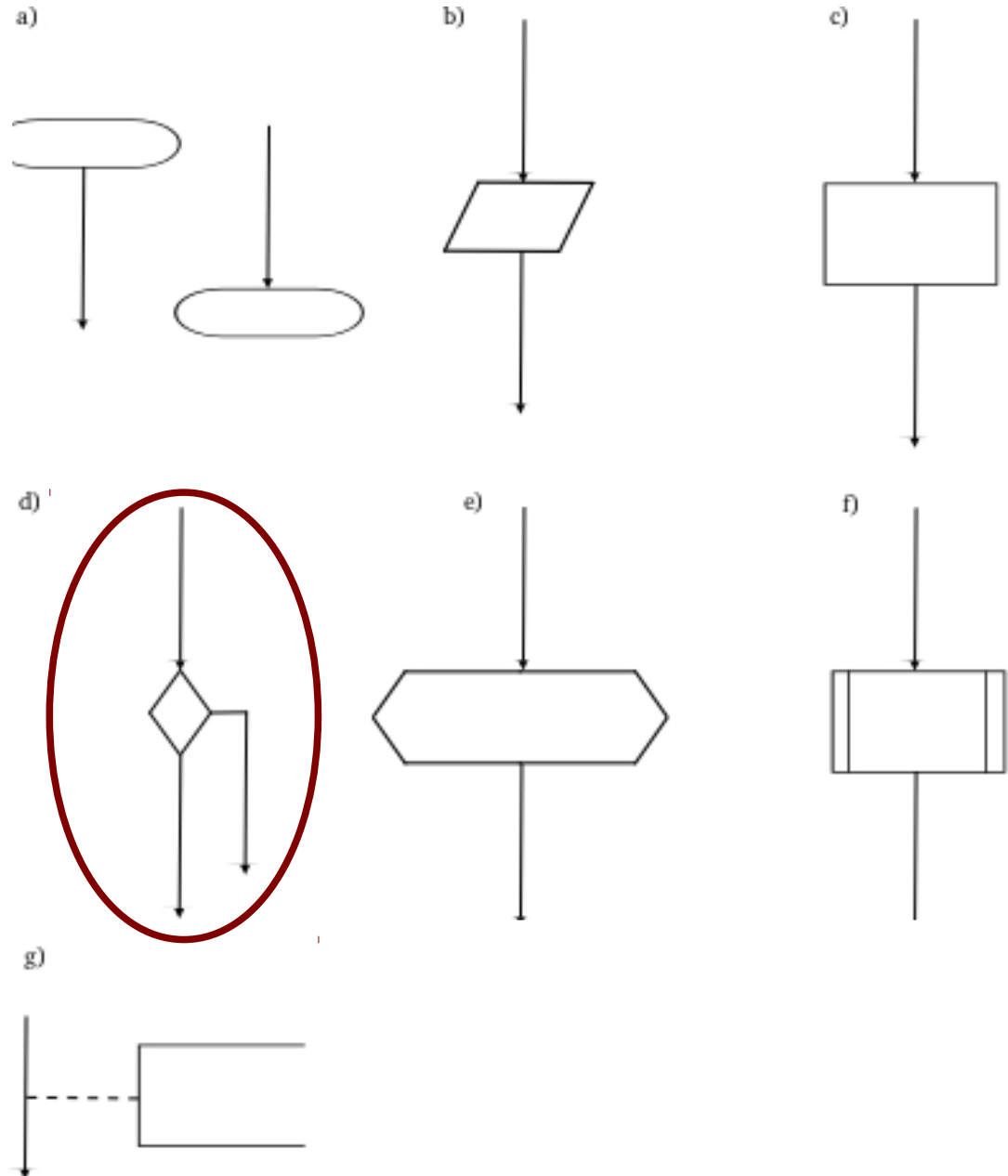


- blok graniczny: początek/koniec działania algorytmu
- blok wejścia/wyjścia, np. “wczytaj liczbę z klawiatury”
- blok operacyjny, np. “dodaj 1 do zmiennej x”

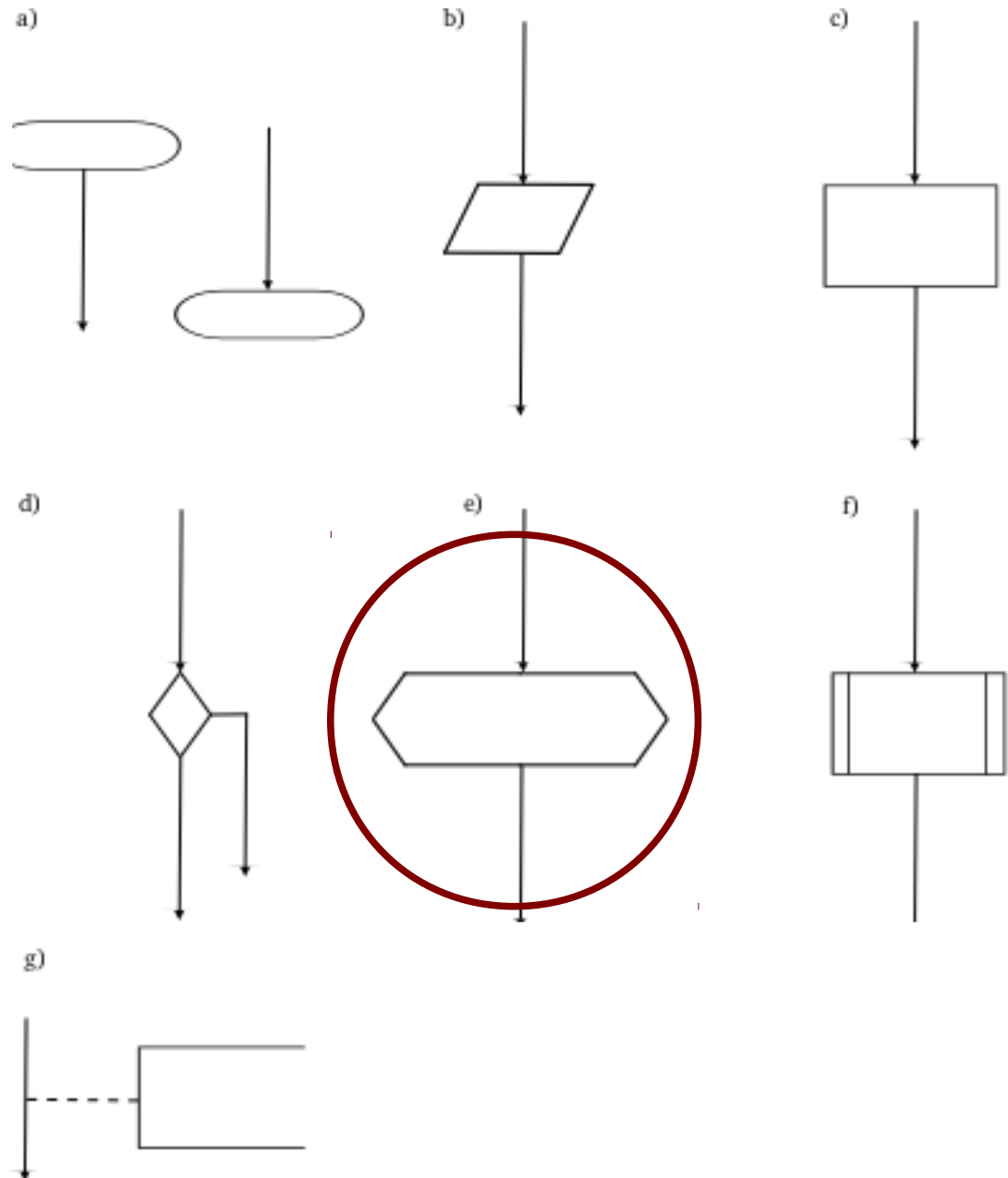


Schematy blokowe

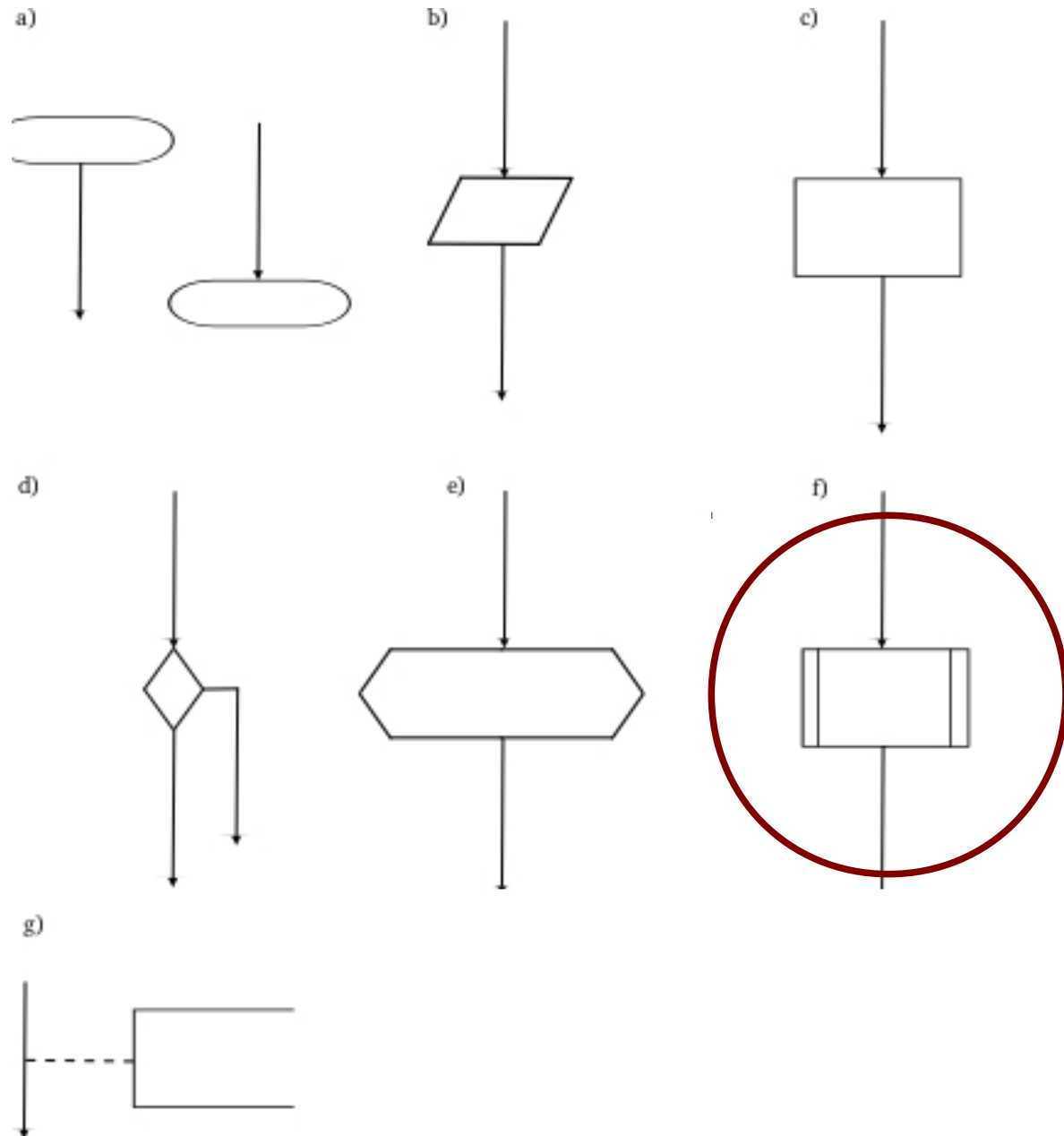
- blok graniczny: początek/koniec działania algorytmu
- blok wejścia/wyjścia, np. “wczytaj liczbę z klawiatury”
- blok operacyjny, np. “dodaj 1 do zmiennej x”
- blok warunkowy, np. “jeśli $x > 3$ to ..., jeśli nie to...”



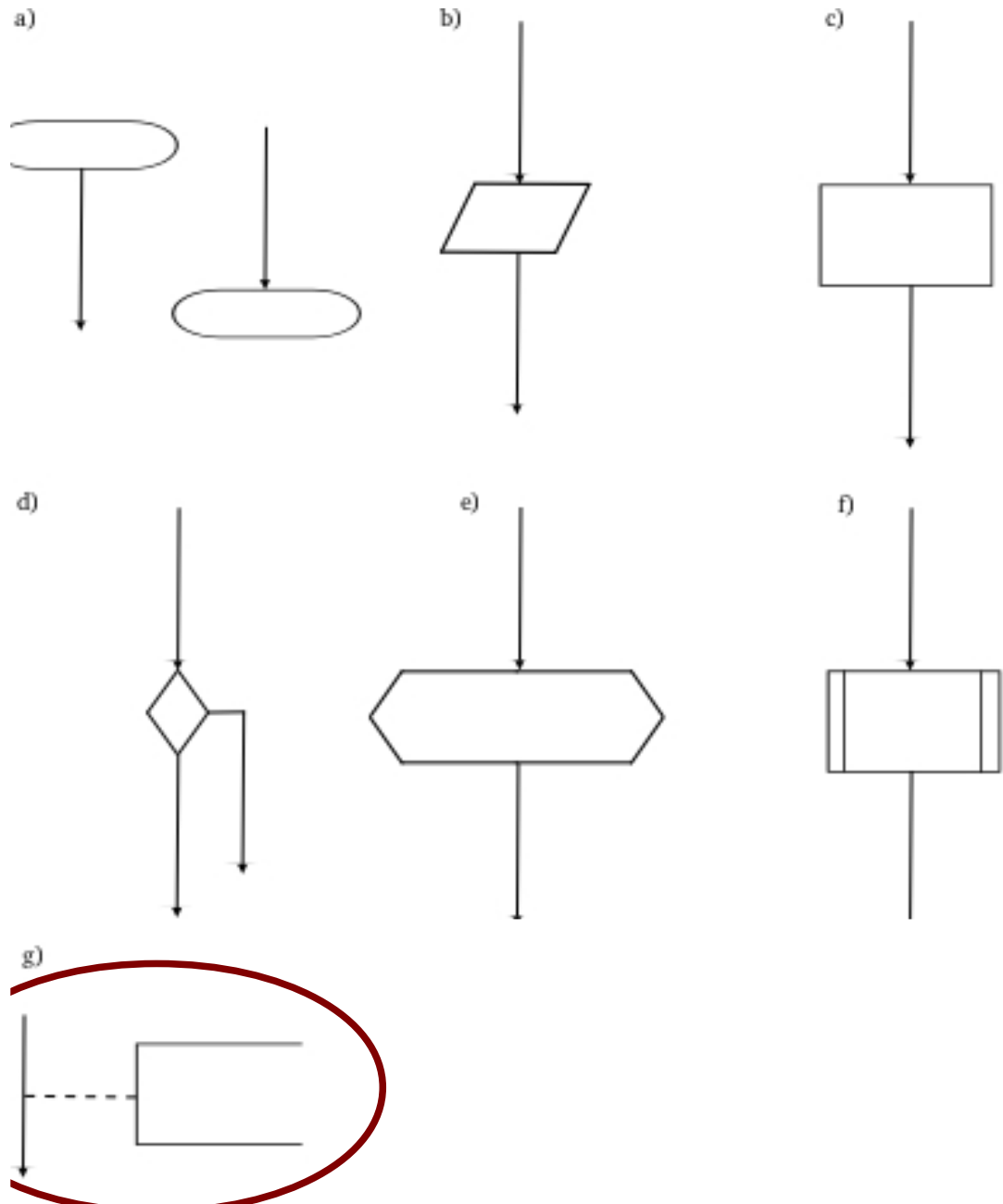
- blok graniczny: początek/koniec działania algorytmu
- blok wejścia/wyjścia, np. “wczytaj liczbę z klawiatury”
- blok operacyjny, np. “dodaj 1 do zmiennej x”
- blok warunkowy, np. “jeśli $x > 3$ to ..., jeśli nie to...”
- blok wywołania podprogramu



- blok graniczny: początek/koniec działania algorytmu
- blok wejścia/wyjścia, np. “wczytaj liczbę z klawiatury”
- blok operacyjny, np. “dodaj 1 do zmiennej x”
- blok warunkowy, np. “jeśli $x > 3$ to ..., jeśli nie to...”
- blok wywołania podprogramu
- blok fragmentu



- blok graniczny: początek/koniec działania algorytmu
- blok wejścia/wyjścia, np. “wczytaj liczbę z klawiatury”
- blok operacyjny, np. “dodaj 1 do zmiennej x”
- blok warunkowy, np. “jeśli $x > 3$ to ..., jeśli nie to...”
- blok wywołania podprogramu
- blok fragmentu
- blok komentarza



dane wejściowe: nieuporządkowana lista elementów, które można porównywać ze sobą, tzn. stwierdzić który jest „większy/mniejszy (wcześniejszy/późniejszy)”

wynik: uporządkowana lista

Sortowanie bąbelkowe:

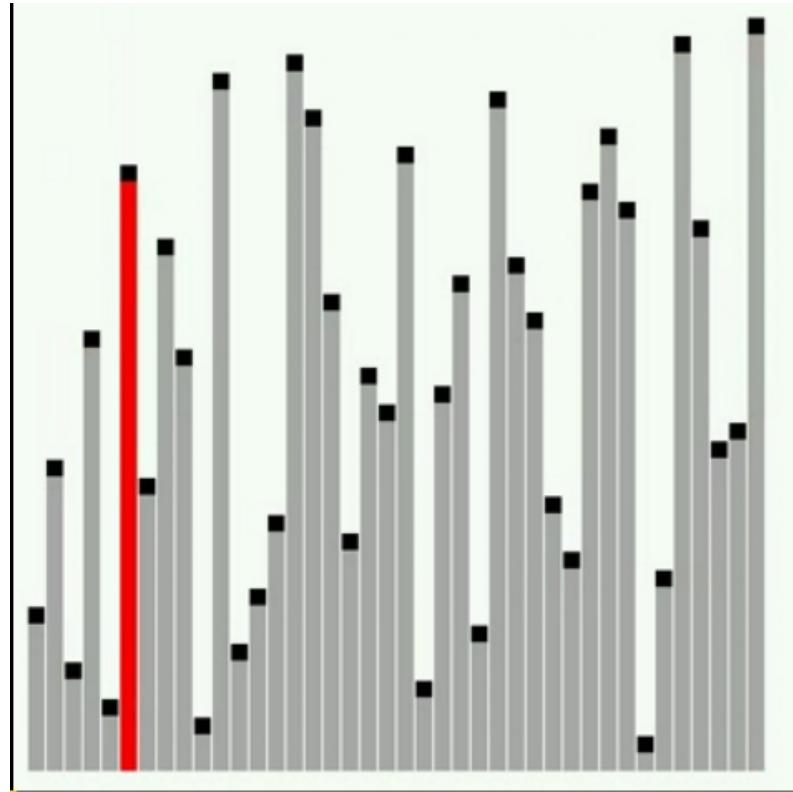
6 5 3 1 8 7 2 4

By Swfung8 (Own work) via Wikimedia Commons
CC BY-SA 3.0

dane wejściowe: nieuporządkowana lista elementów, które można porównywać ze sobą, tzn. stwierdzić który jest „większy/mniejszy (wcześniejszy/późniejszy)”

wynik: uporządkowana lista

Sortowanie bąbelkowe:



dane wejściowe: nieuporządkowana lista elementów, które można porównywać ze sobą, tzn. stwierdzić który jest „większy/mniejszy (wcześniejszy/późniejszy)”

wynik: uporządkowana lista

Sortowanie listy [4, 2, 5, 1, 7]:

Pierwsza iteracja: $[4, 2, 5, 1, 7] \rightarrow [2, 4, 5, 1, 7] \rightarrow [2, 4, 5, 1, 7] \rightarrow [2, 4, 1, 5, 7]$
 $\underbrace{4 > 2}$ $\underbrace{4 < 5}$ $\underbrace{5 > 1}$ $\underbrace{5 < 7}$

Druga iteracja: $[2, 4, 1, 5, 7] \rightarrow [2, 4, 1, 5, 7] \rightarrow [2, 1, 4, 5, 7]$
 $\underbrace{2 < 4}$ $\underbrace{4 > 1}$ $\underbrace{4 < 5}$

Trzecia iteracja: $[2, 1, 4, 5, 7] \rightarrow [1, 2, 4, 5, 7]$
 $\underbrace{2 > 1}$ $\underbrace{2 < 4}$

Czwarta iteracja: $[1, 2, 4, 5, 7]$
 $\underbrace{1 < 2}$

Dane wejściowe: nieposortowana lista P o długości N

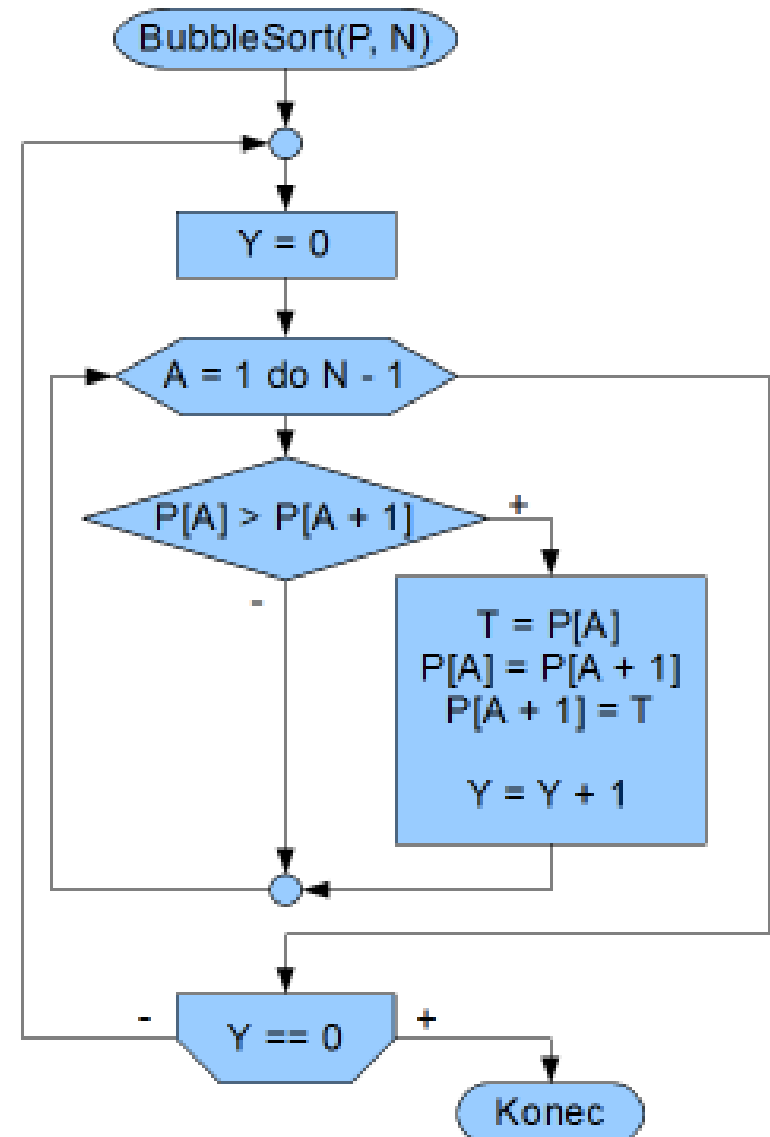
Wynik: posortowana lista P o długości N

Zmienne pomocnicze:

A – licznik iteracji

T – zmienna tymczasowa, przechowuje wartości zamienianych elementów

Y – zmienna pomocnicza, wskazujący czy były wykonane zamiany elementów.



Długość listy: N

Liczba iteracji: $N-1$

Liczba porównań w i -tej iteracji: $N-i$

Całkowita liczba operacji: $(N-1) \times (N-1) \sim N^2$

Pierwsza iteracja: $[4, 2, 5, 1, 7] \rightarrow [2, 4, 5, 1, 7] \rightarrow [2, 4, 5, 1, 7] \rightarrow [2, 4, 1, 5, 7]$
 $\underbrace{4 > 2}$ $\underbrace{4 < 5}$ $\underbrace{5 > 1}$ $\underbrace{5 < 7}$

Druga iteracja: $[2, 4, 1, 5, 7] \rightarrow [2, 4, 1, 5, 7] \rightarrow [2, 1, 4, 5, 7]$
 $\underbrace{2 < 4}$ $\underbrace{4 > 1}$ $\underbrace{4 < 5}$

Trzecia iteracja: $[2, 1, 4, 5, 7] \rightarrow [1, 2, 4, 5, 7]$
 $\underbrace{2 > 1}$ $\underbrace{2 < 4}$

Czwarta iteracja: $[1, 2, 4, 5, 7]$
 $\underbrace{1 < 2}$

http://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie_babelkowe

CC BY-SA 3.0

Sortowanie przez scalanie

(ang. **merge sort**): podziel listę na coraz to mniejsze elementy aż dojdiesz do list o długości 1.

Następnie połącz listy zachowując odpowiednią kolejność.

Liczba operacji porównania: $N \log N$

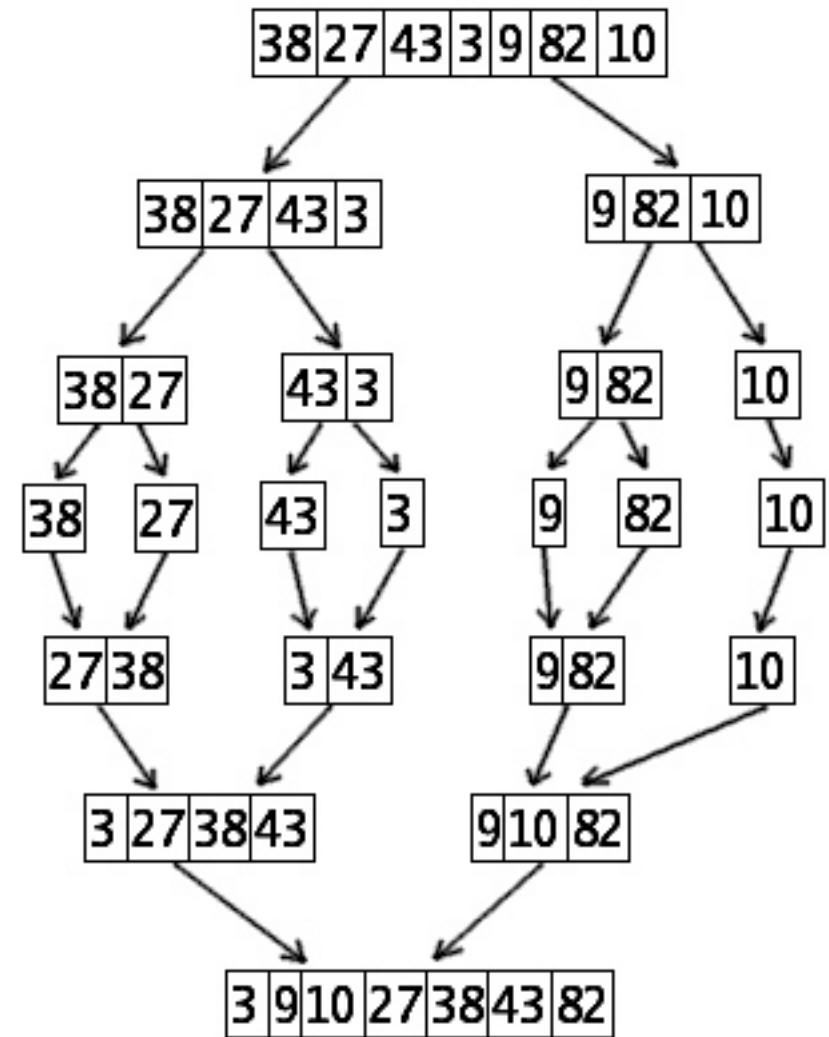
Dla $N = 10000$:

$N^2 - 100\ 000\ 000$

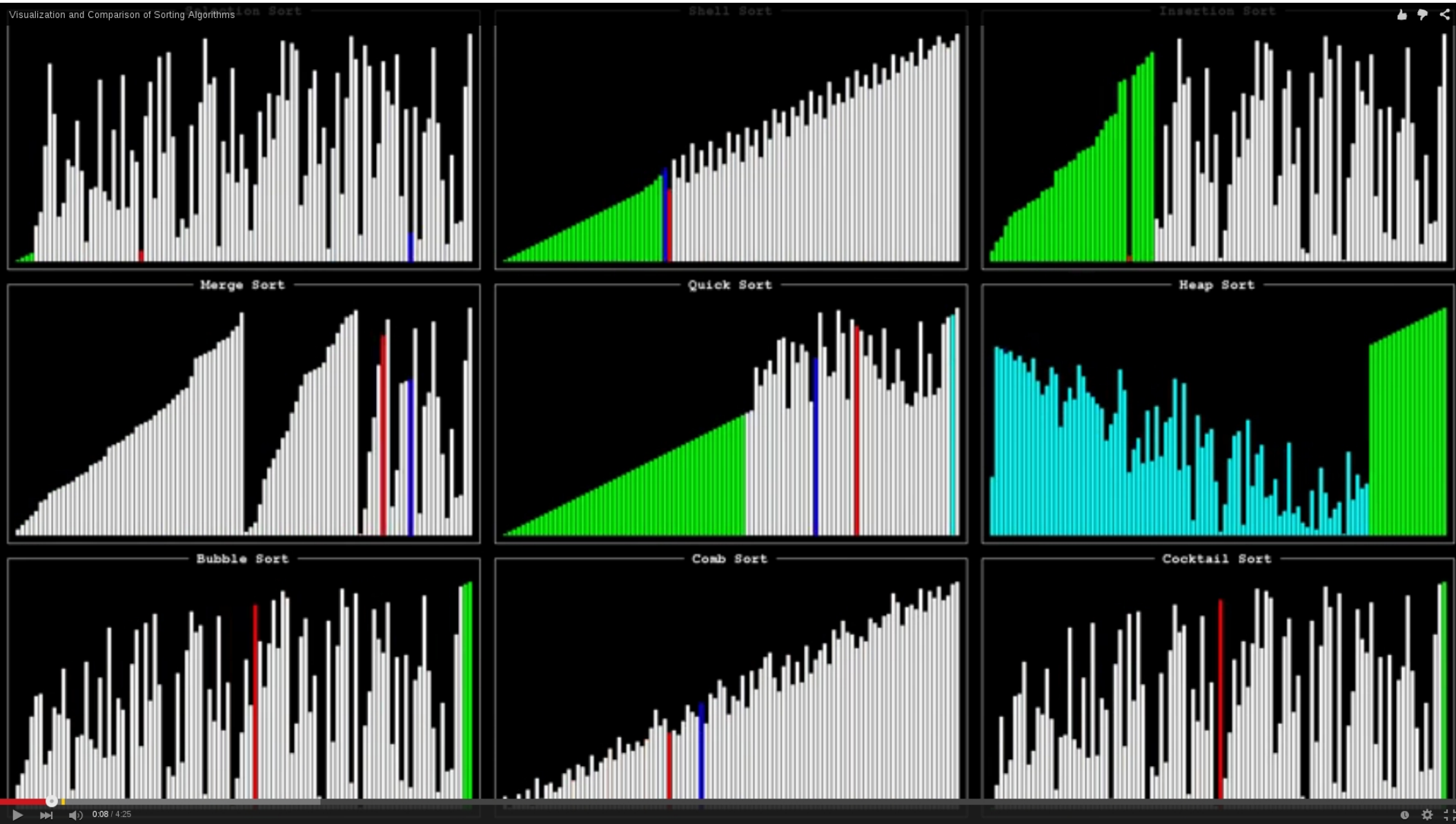
$N \log_{10} N - 40\ 000$

$N^2 / N \log_{10} N = N / \log_{10} N$

$100\ 000\ 000 / 40\ 000 = 2500$

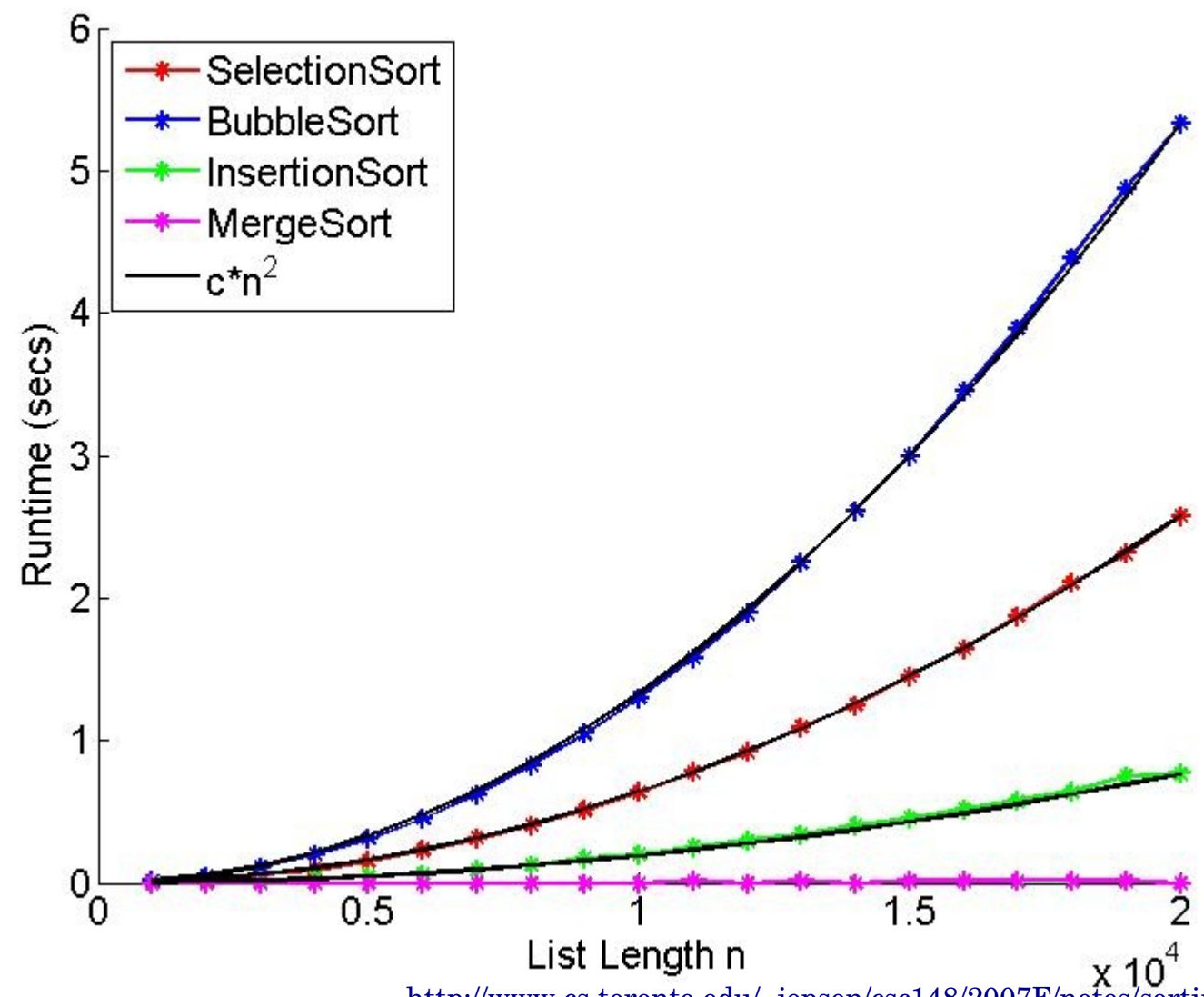






Złożoność obliczeniowa: ile operacji trzeba wykonać w czasie działania algorytmu w zależności od rozmiaru danych wejściowych.

algorytm sortowania bąbelkowego:
złożoność obliczeniowa $O(N^2)$, co oznacza, że czas wykonywania algorytmu rośnie kwadratowo z długością listy. $O(N^2)$ to **złożoność wielomianowa**



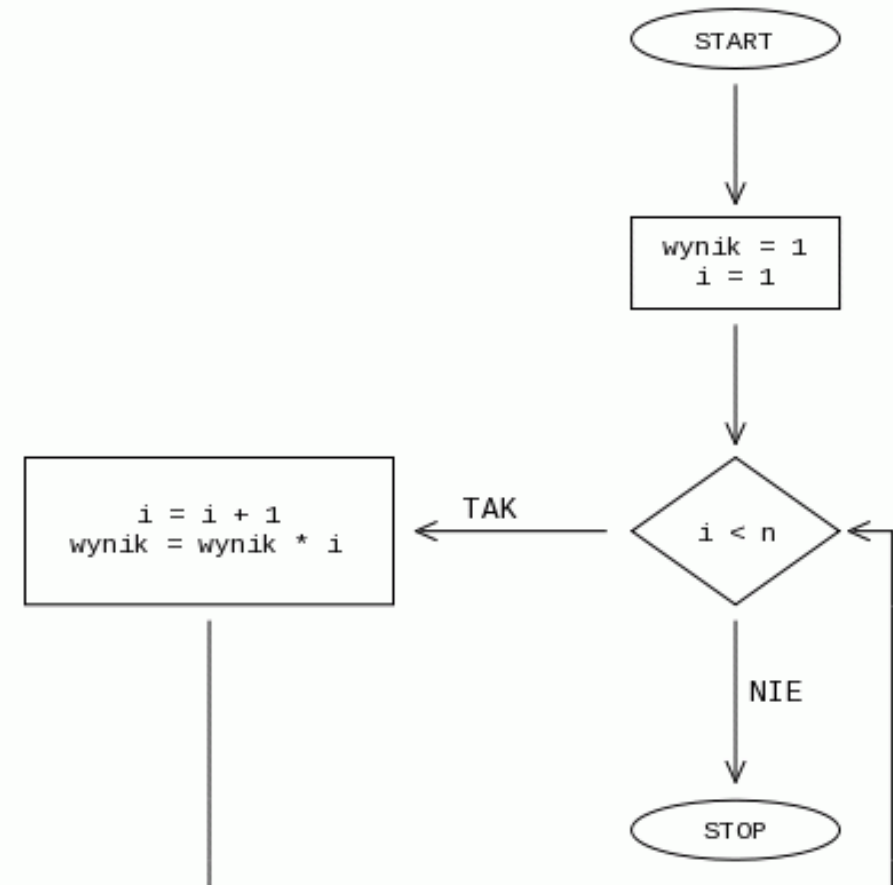
dane wejściowe: liczba naturalna n

wynik: silnia liczby podanej na wejściu

silnia(0): 0, **silnia(1):** 1, ..., **silnia(3):** $1 \cdot 2 \cdot 3 = 6$

Algorytm iteracyjny:

mnóż kolejne liczby naturalne,
aż dojdiesz do liczby n



Rekurencja: odwołanie algorytmu do samego siebie.



Pink Floyd,
okładka albumu
Ummagumma

Zadanie algorytmiczne: silnia

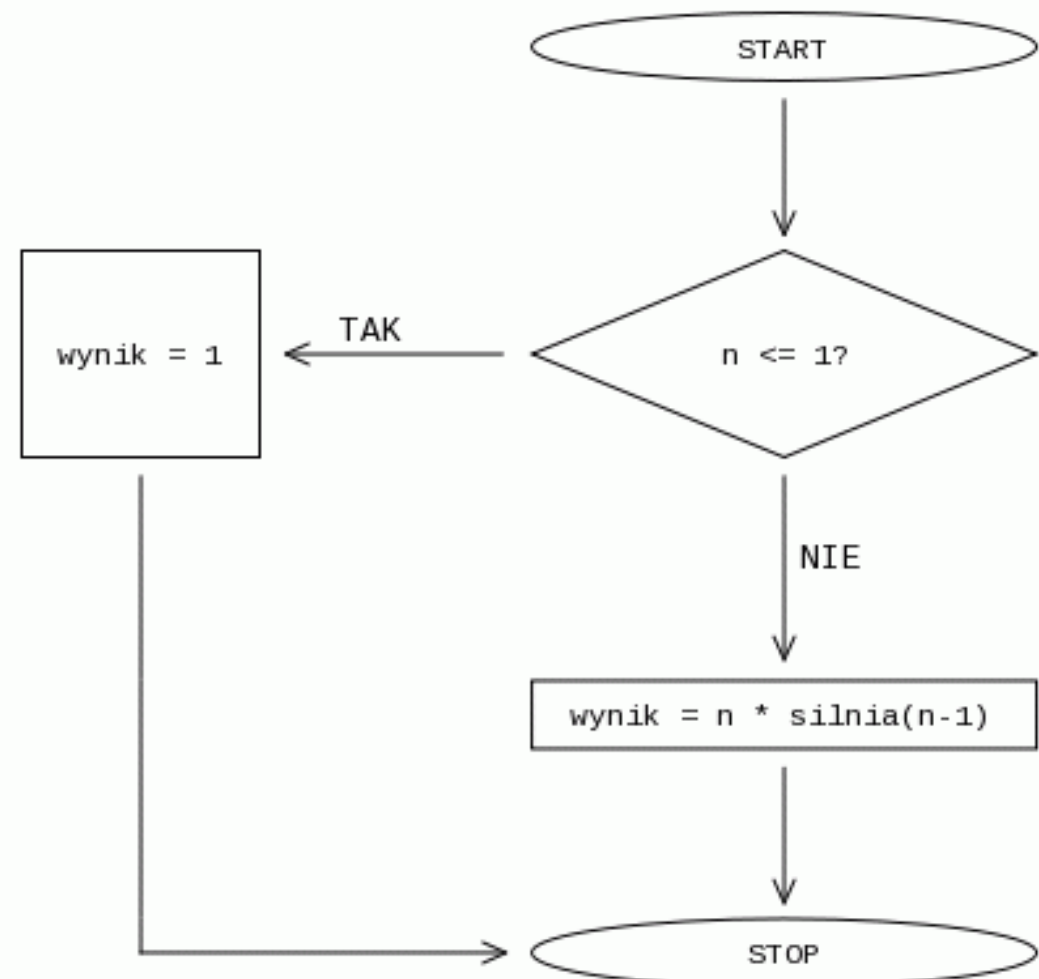
dane wejściowe: liczba naturalna

wynik: silnia liczby podanej na wejściu

silnia(0): 0, silnia(1): 1, ..., silnia(3): 1·2·3=6

Algorytm rekurencyjny:
pomnóż n przez silnię $(n-1)$

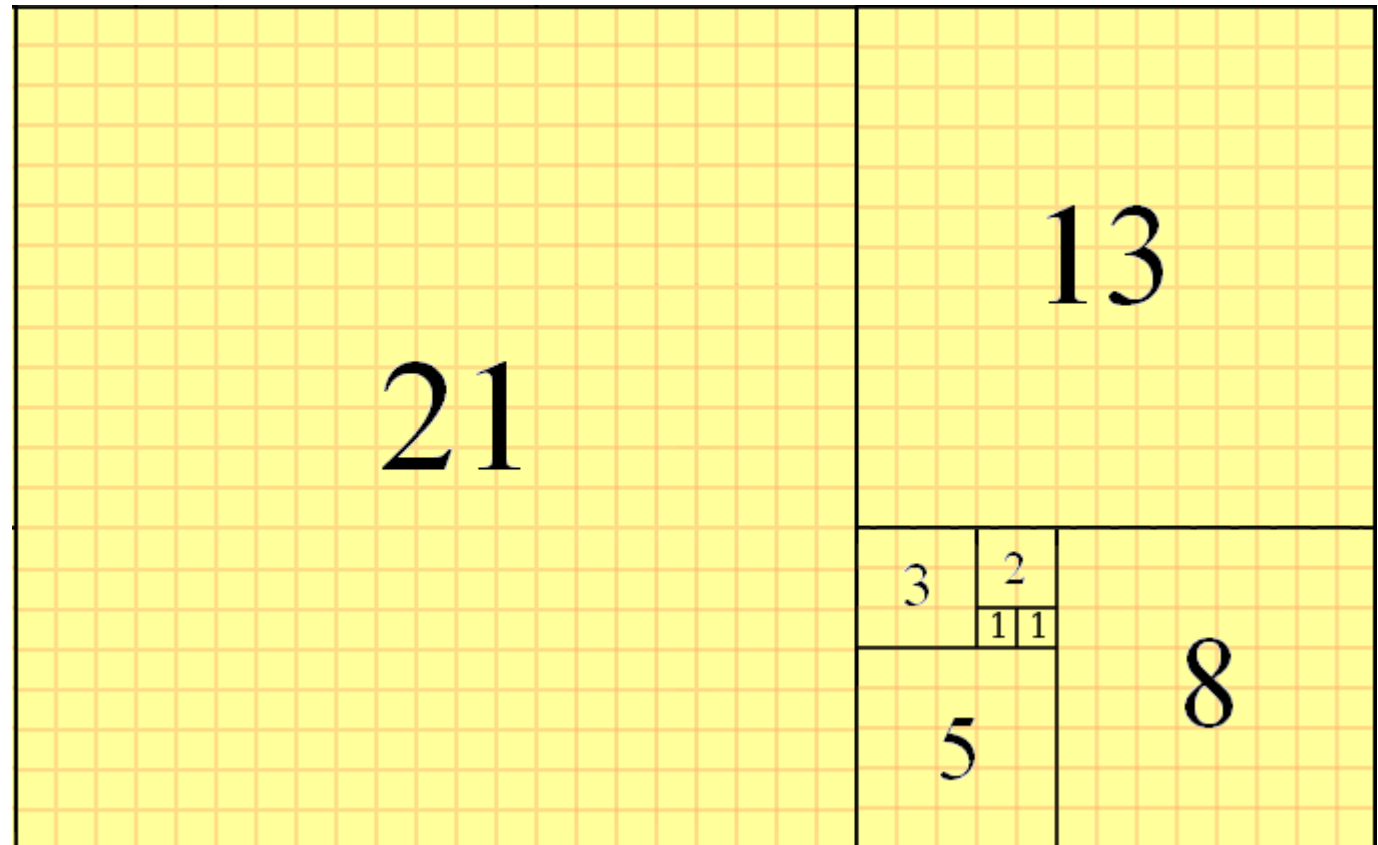
$$\text{silnia}(3) = \text{silnia}(2) \cdot 3$$



Ciąg Fibonnaciego: ciąg liczb, zadany rekurencyjnie:

$$f_0 = 0, f_1 = 1, f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

0, 1, 1, 2, 3, 5



By 克勞棣 (Own work) via Wikimedia Commons

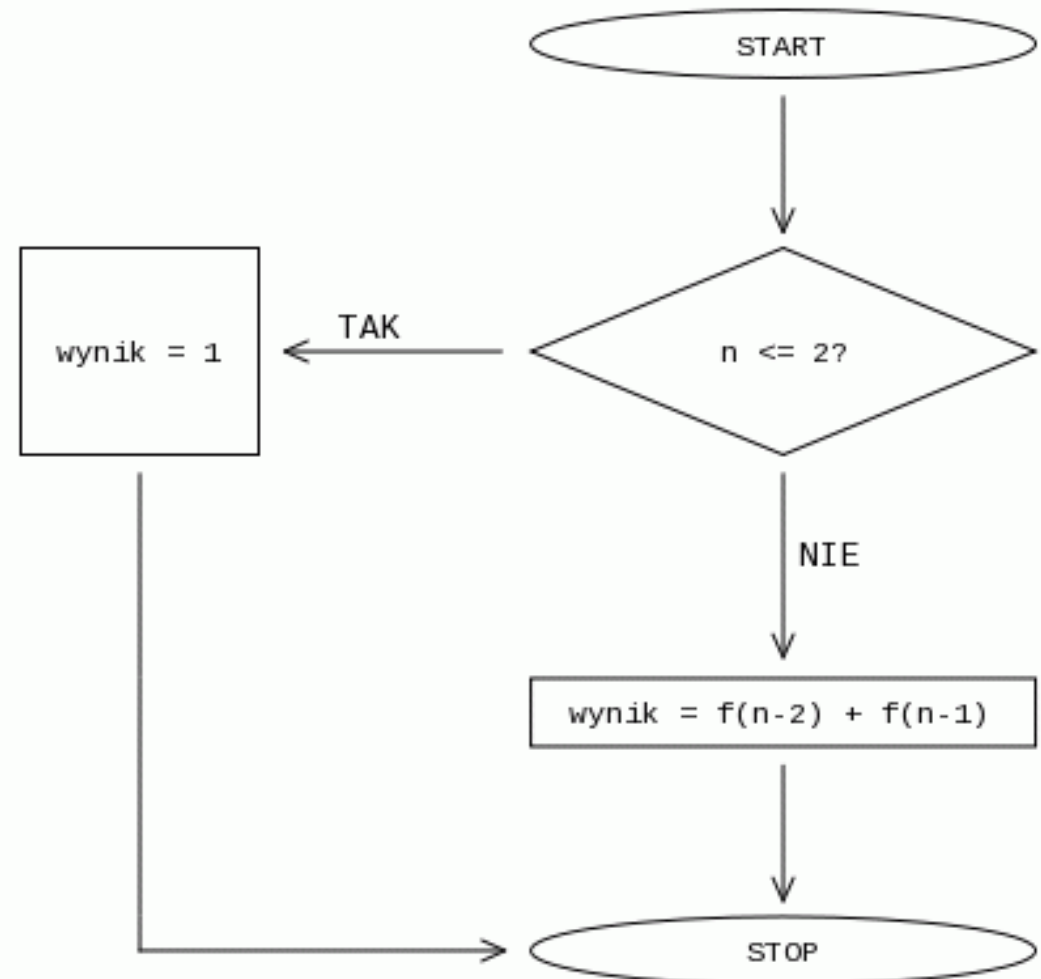
CC BY-SA 4.0

Ciąg Fibonacciego

Ciąg Fibonnaciego: ciąg liczb, zadany rekurencyjnie:

$$f_0 = 0, f_1 = 1, f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

Złożoność obliczeniowa: ?



Ciąg Fibonacciego

Ciąg Fibonnaciego: ciąg liczb, zadany rekurencyjnie:

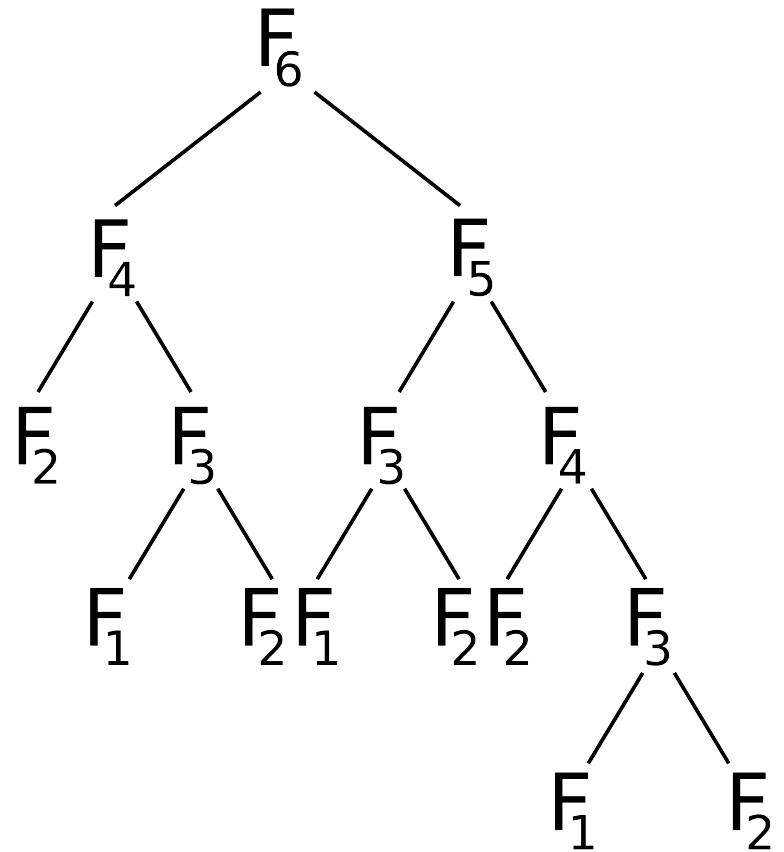
$$f_0 = 0, f_1 = 1, f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

Złożoność obliczeniowa: $O(2^n)$

Lepszy wariant:

zapamiętywanie raz obliczonych wartości.

Złożoność obliczeniowa: $O(n)$



[Wikipedia Commons](#)

Ciąg Fibonnaciego: ciąg liczb, zadany rekurencyjnie:

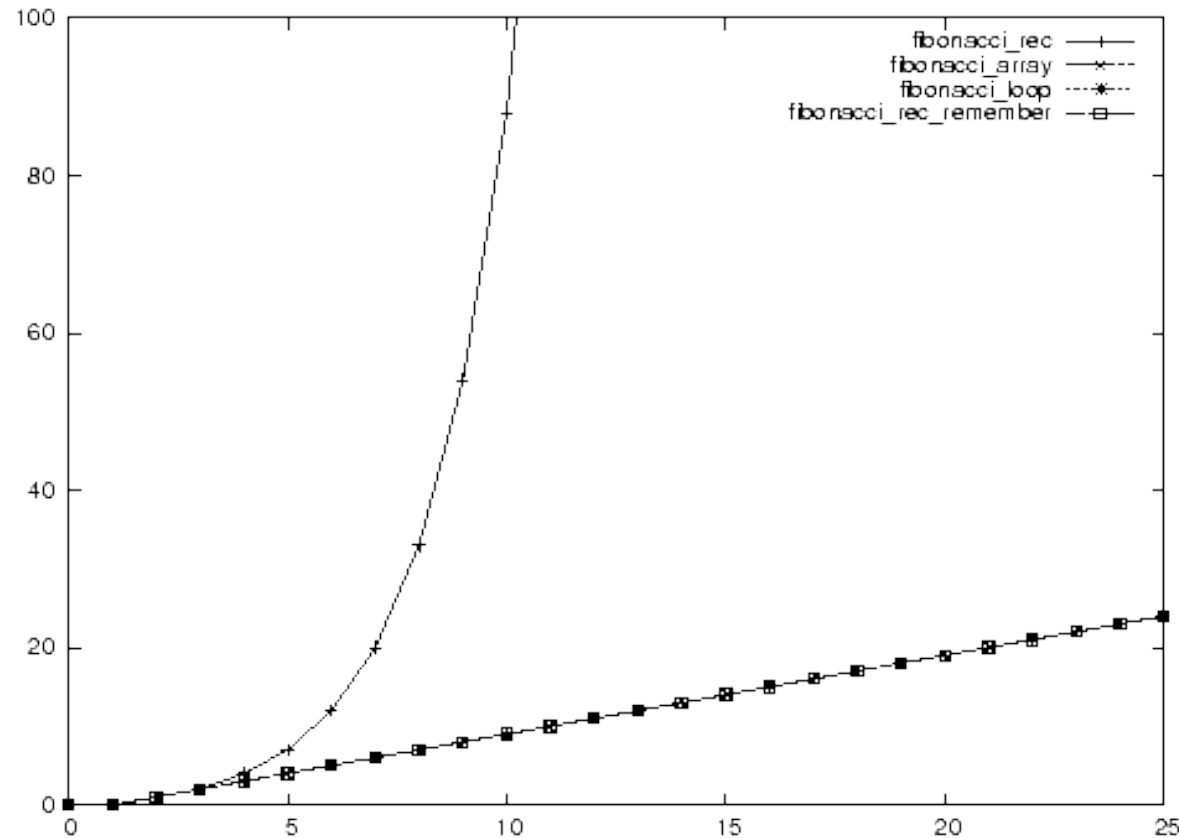
$$f_0 = 0, f_1 = 1, f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

Złożoność obliczeniowa: $O(2^n)$

Lepszy wariant:

zapamiętywanie raz obliczonych wartości.

Złożoność obliczeniowa: $O(n)$



http://nicolas.thiery.name/mac358/Notes/2_Proofs/AnalysisOfAlgorithms.html