

Wykład: złożoność czasowa, pamięciowa, efektywność algorytmu, notacja dużego O, przypadek średni, oczekiwany, pesymistyczny, optymistyczny

ZŁOŻONOŚĆ OBLICZENIOWA ALGORYTMÓW



EFEKTYWNOŚĆ ALGORYTMÓW

Efektywność algorytmów to podstawowe kryterium ich porównywania w praktyce.

O efektywności mówimy w sensie:

czasu wykonania algorytmu

zapotrzebowania na pamięć operacyjną (zasoby komputera)

Najczęściej czas i pamięć potrzebne do zrealizowania algorytmów są wyrażone w funkcji rozmiaru danych wejściowych (ozn. n). Efektywność algorytmu może też zależeć od rodzaju danych wejściowych - najczęściej mówimy wówczas o przypadkach: optymistycznym, średnim (oczekiwanym) i pesymistycznym.

EFEKTYWNOŚĆ ALGORYTMÓW

Efektywność algorytmów to podstawowe kryterium ich porównywania w praktyce.

O efektywności mówimy w sensie:

ZŁOŻONOŚĆ CZASOWA ALGORYTMÓW ZŁOŻONOŚĆ PAMIĘCIOWA ALGORYTMÓW

Najczęściej czas i pamięć potrzebne do zrealizowania algorytmów są wyrażone w funkcji rozmiaru danych wejściowych (ozn. n). Efektywność algorytmu może też zależeć od rodzaju danych wejściowych - najczęściej mówimy wówczas o przypadkach: optymistycznym, średnim (oczekiwanym) i pesymistycznym.

RODZAJE ZŁOŻONOŚCI ALGORYTMU

Złożoność czasowa jest to zależność między rozmiarem i porządkiem danych wejściowych algorytmu, a czasem wykonania algorytmu. Rozmiar danych najczęściej jest wyrażany w liczbie elementów stanowiących dane wejściowe, natomiast czas jest wyrażany w przybliżonej liczbie kroków, jakie musi wykonać maszyna by zakończyć wykonanie algorytmu.

Złożoność pamięciowa jest to zależność pomiędzy rozmiarem i porządkiem danych wejściowych algorytmu, a jego zapotrzebowaniem na pamięć niezbędna do jego realizacji. Wielkość tej pamięci wyrażana jest w liczbie elementów, które należy przechować.

RODZAJE ZŁOŻONOŚCI OBLICZENIOWEJ:

W złożoności algorytmów istotny jest rząd wielkości wykonywanych operacji od rozmiaru rozwiązywanego problemu. Wykorzystywana jest tutaj powszechnie tzw. notacja dużego O. Przykłady notacji:

O(1) - złożoność rzędu 1 - liczba operacji wykonywanych przez algorytm jest w przybliżeniu niezależna od rozmiaru problemu.

O(n) złożoność rzędu n zwana złożonością liniową - liczba wykonywanych przez algorytm operacji jest w przybliżeniu proporcjonalna do rozmiaru problemu.

O(n²) złożoność rzędu n²- liczba operacji rośnie proporcjonalnie do kwadratu rozmiaru problemu.

O(logn) złożoność rzędu logarytmu z n (logarytmiczna) - liczba operacji rośnie proporcjonalnie do logarytmu z rozmiaru problemu.

RODZAJE ZŁOŻONOŚCI OBLICZENIOWEJ:

O(n·logn) złożoność rzędu n·logn - liczba operacji jest proporcjonalna do iloczynu rozmiaru problemu przez jego logarytm

O(2ⁿ) złożoność wykładnicza- liczba operacji rośnie wykładniczo względem ilości danych.

O(n!) złożoność rzędu n silnia - liczba operacji wzrasta proporcjonalnie do silni rozmiaru problemu

Złożoność obliczeniowa względem rozmiaru danych wejściowych

| Ziozonose obitezeniona nagicaem rozmiara danyen nejsetonyen | | | | | | |
|---|-------------------|----------|--------------|-------------------------|---------------------------|-----------------------------|
| Rozmiar danych: | 10 | 20 | 50 | 100 | 200 | 1000 |
| log n | 3,32 ns | 4,23 ns | 5,64 ns | 6,64 ns | 7,64 ns | 9,97 ns |
| n | 10 ns | 20 ns | 50 ns | 100 ns | 200 ns | 1 μ8 |
| n log n | 33 , 21 ns | 86,44 ns | 282,2 ns | 664,4 ns | 1,53 μs | 9,97 με |
| n² | 100 ns | 400 ns | 2,5 με | 10 με | 40 με | 1 ms |
| 2 ⁿ | 1 μs | 1,05 ms | 13 dni | 4·10¹3 lat | 5,1·1043 lat | 3,4·10 ²⁸ 4 lat |
| n! | 3,6 ms | 77 lat | 9,6·1044 lat | 3·10 ¹⁴¹ lat | 2,5·1035 ⁸ lat | 1,27·10 ²⁵⁵¹ lat |

założenie: pojedyncza instrukcja wykonuje się jedną nanosekundę



PORÓWNANIE ZŁOŻONOŚCI OBLICZENIOWEJ POZNANYCH ALGORTYMÓW SORTOWANIA (P-oczekiwana liczba porównań):

| Sortowanie | Min | Śr | Max | |
|----------------------------|----------------------|---------------------------|---------------------------|--|
| | (minimalna) | (oczekiwana) | (pesymistyczna) | |
| Proste wstawianie | P = n-1 | $P = (n^2+n-2)/4$ | $P = (n^2-n)/2-1$ | |
| Proste wybieranie | $P = (n^2-n)/2$ | $P = (n^2-n)/2$ | P = (n ² -n)/2 | |
| Prosta zamiana (bąbelkowe) | $P = (n^2-n)/2$ | $P = (n^2-n)/2$ | P = (n ² -n)/2 | |
| Szybkie | $P = n \cdot \log n$ | $P = (3n \cdot \log n)/2$ | P = (n-1)(n+1) | |

PORÓWNANIE ZŁOŻONOŚCI OBLICZENIOWEJ POZNANYCH ALGORTYMÓW SORTOWANIA (zapis w notacji duże O):

| Algorytm | Przypadek optymistyczny | Przypadek średni | Przypadek pesymistyczny |
|-----------------------------------|----------------------------|---------------------|----------------------------|
| sortowanie bąbelkowe | O(n ²) | O(n ²) | O(n ²) |
| sortowanie przez wstanienie | O(n log n) | O(n ²) | O(n ²) |
| sortowanie przez selekcję | O(n ²) | O(n ²) | O(n ²) |
| sortowanie szybkie | O(n log n) | O(n log n) | O(n ²) |

