#### Piotr Chrząstowski-Wachtel Uniwersytet Warszawski

# Dziedziny algorytmiczne



#### Ważne sprawy, które poruszyliśmy

- Dziedzina algorytmiczna
  - Aby mówić o algorytmach, należy zawsze mieć na uwadze dokładny repertuar podstawowych środków.
  - W przypadku konstrukcji geometrycznych obiektami były punkty, proste, okręgi, wraz z pięcioma dopuszczalnymi operacjami opisanymi na poprzednich slajdach

# Dziedziny algorytmiczne dla algorytmu Euklidesa

- W trzech algorytmach Euklidesa używaliśmy nieco innych operacji:
  - □W algorytmie Euklides 1: (N, 0, >, −, zamień )
  - □W algorytmie Euklides 2: (N, >₀, mod )
  - □W algorytmie Euklides 3: (N, 0, >, Par,\*2,/2,-)

## ×

#### Dziedzina algorytmiczna

- Podstawowym pojęciem algorytmiki jest dziedzina algorytmiczna, czyli system relacyjny  $\langle A, \{o_i\}_{i \in I}, \{r_i\}_{j \in J} \rangle$
- gdzie zbiór A jest nośnikiem, zaś zbiory

$$\{o_i\}_{i\in I}, \{r_j\}_{j\in J}$$

są odpowiednio zbiorami operacji i relacji na nośniku.



## Programowanie strukturalne

- Przy programowaniu strukturalnym dziedziny tworzymy hierarchicznie, pozwalając dziedzinie wyższego poziomu korzystać z operacji poziomu niższego.
- Chodzi o to, żeby na żadnym poziomie nie bawić sie zbytnimi szczegółami
- Ten styl programowania jest charakterystyczny dla języków nowszych generacji (obiektowe, funkcyjne, w logice).



#### Złożoność obliczeniowa

- To było drugie, niezwykle ważne pojęcie algorytmiki.
- Chodzi o liczbę operacji, czyli koszt obliczeń oraz o rozmiar pamięci potrzebnej do wykonania algorytmu.
- Można ją rozważać w stosunku do
  - □algorytmu
  - problemu algorytmicznego.



## Co zliczamy badając złożoność?

- Trudno byłoby skupiać się na każdej operacji wykonywanej w czasie działania algorytmu.
- Wybiera się zatem taką, która wykonuje sie najczęściej, a przy tym jest najdroższa (np. operacja mod w algorytmie Euklides 2) i liczy się liczbę jej wystąpień dla pewnych danych..



## Notacja O

- Informatycy bardzo lubią mówić o rzędach złożoności algorytmów.
- Czyli nie stałe decydują, ale przede wszystkim charakter funkcji: czy jest wielomianowa?
- A jeśli tak, to jaki jest stopień tego wielomianu?



## Notacja O

- Wygodnie jest zatem pozbyć się stałych. Robimy to za pomocą "notacji O".
- Rozważamy funkcje ze zbioru liczb naturalnych (rozmiar danych) w liczby rzeczywiste nieujemne.
- W tej klasie funkcji z każdą z nich wiążemy klasę funkcji, które nie rosną szybciej niż one.

#### M

## Notacja O

- Dla dwóch funkcji f,g: N→R<sub>+</sub> powiemy, że g jest w klasie O(f), jeśli Istnieje stała c>0 oraz liczba naturalna m takie, że dla każdej liczby n>m: g(n)≤cf(n).
- Czytamy to (niestety) g jest O(f). (zamiast g znajduje się w klasie O(f)).

## w

#### Notacja Ω oraz Θ

Dla dwóch funkcji f,g:  $N \rightarrow R_+$  powiemy, że g jest w klasie  $\Omega(f)$ , jeśli f jest O(g).

Dla dwóch funkcji f,g:  $N\rightarrow R_+$  powiemy, że g jest w klasie  $\Theta(f)$ , jeśli g jest O(f) oraz g jest  $\Omega(f)$ .



#### Złożoność pesymistyczna a średnia

- Najczęściej jako dane przyjmuje się jeden z 2 wariantów:
  - □dane złośliwe (złożoność pesymistyczna)
  - □dane typowe (złożoność średnia)



#### Złożoność pamięciowa

- Czasem do wykonania algorytmu potrzeba nam dodatkowej pamięci. Rozważamy wtedy złożoność pamięciową i podobnie jak poprzednio dzielimy ją, w zależności od danych, na:
  - złożoność pamięciową pesymistyczną
  - □złożoność pamięciową średnią



#### Złożoność problemu

- W końcu mówimy też o złożoności problemu; jest to złożoność najlepszego algorytmu w danej klasie rozwiązującego ten problem. Tu też wyróżniamy:
  - □złożoność problemu pesymistyczną
  - □złożoność problemu średnią



Zatem mamy trzy kategorie złożoności, które można rozważać niezależne:

czas – pamięć

pesymistyczna – średnia

algorytm - problem

## Н

#### Rozmiar danych

Rozmiar danych liczymy w odniesieniu do liczby bitów koniecznych do zakodowania tych danych

- □dla tablic ich długość
- □dla liczb liczba cyfr
- dla grafów łączna liczba węzłów i krawędzi



#### Podsumowanie

- Algorytmika jest sercem informatyki
- Nie można programować byle jak. Nawet najszybsze komputery nie poradzą sobie z programami napisanymi niechlujnie.
- Zawsze warto zastanowić się nad tym, jak ustrukturalnić rozwiązanie i jaki będzie jego koszt.