

# **Algoritma *Brute Force*** **(*Bagian 1*)**

**Oleh: Rinaldi Munir**

**Bahan Kuliah**  
**IF2251 Strategi Algoritmik**

# Definisi *Brute Force*

- *Brute force* : pendekatan yang lempang (*straightforward*) untuk memecahkan suatu masalah
- Biasanya didasarkan pada:
  - pernyataan masalah (*problem statement*)
  - definisi konsep yang dilibatkan.
- Algoritma *brute force* memecahkan masalah dengan
  - sangat sederhana,
  - langsung,
  - jelas (*obvious way*).
- *Just do it!*

# Contoh-contoh

(Berdasarkan pernyataan masalah)

## 1. Mencari elemen terbesar (terkecil)

**Persoalan:** Diberikan sebuah senarai yang beranggotakan  $n$  buah bilangan bulat ( $a_1, a_2, \dots, a_n$ ). Carilah elemen terbesar di dalam senarai tersebut.

Algoritma *brute force*: bandingkan setiap elemen senarai untuk menemukan elemen terbesar

```
procedure CariElemenTerbesar(input  $a_1, a_2, \dots, a_n$  : integer,  
                                output maks : integer)  
{ Mencari elemen terbesar di antara elemen  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . Elemen  
  terbesar akan disimpan di dalam maks.  
Masukan:  $a_1, a_2, \dots, a_n$   
Keluaran: maks  
}
```

**Deklarasi**

```
k : integer
```

**Algoritma:**

```
maks ←  $a_1$   
for k ← 2 to n do  
  if  $a_k >$  maks then  
    maks ←  $a_k$   
  endif  
endfor
```

Kompleksitas waktu algoritma:  $O(n)$ .

## 2. *Pencarian beruntun (Sequential Search)*

**Persoalan:** Diberikan senarai yang berisi  $n$  buah bilangan bulat  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$ . Carilah nilai  $x$  di dalam senara tersebut. Jika  $x$  ditemukan, maka keluarannya adalah indeks elemen senarai, jika  $x$  tidak ditemukan, maka keluarannya adalah 0.

Algoritma *brute force (sequential search)*: setiap elemen senarai dibandingkan dengan  $x$ . Pencarian selesai jika  $x$  ditemukan atau elemen senarai sudah habis diperiksa.

```

procedure PencarianBeruntun(input  $a_1, a_2, \dots, a_n$  : integer,
                              $x$  : integer,
                             output  $idx$  : integer)
{ Mencari  $x$  di dalam elemen  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . Lokasi (indeks elemen)
tempat  $x$  ditemukan diisi ke dalam  $idx$ . Jika  $x$  tidak ditemukan, maka
 $idx$  diisi dengan 0.
  Masukan:  $a_1, a_2, \dots, a_n$ 
  Keluaran:  $idx$ 
}
Deklarasi
   $k$  : integer

Algoritma:
   $k \leftarrow 1$ 
  while ( $k < n$ ) and ( $a_k \neq x$ ) do
     $k \leftarrow k + 1$ 
  endwhile
  {  $k = n$  or  $a_k = x$  }

  if  $a_k = x$  then   {  $x$  ditemukan }
     $idx \leftarrow k$ 
  else
     $idx \leftarrow 0$    {  $x$  tidak ditemukan }
  endif

```

Kompleksitas waktu algoritma:  $O(n)$ .

Adakah algoritma pencarian elemen yang lebih mangkus daripada *brute force*?



```
function pangkat(a : real, n : integer) → real  
{ Menghitung a^n }
```

### **Deklarasi**

```
  i : integer  
  hasil : real
```

### **Algoritma:**

```
  hasil ← 1  
  for i ← 1 to n do  
    hasil ← hasil * a  
  end  
  return hasil
```



## 2. Menghitung $n!$ ( $n$ bilangan bulat tak-negatif)

Definisi:

$$\begin{aligned} n! &= 1 \times 2 \times 3 \times \dots \times n && , \text{ jika } n > 0 \\ &= 1 && , \text{ jika } n = 0 \end{aligned}$$

Algoritma *brute force*: kalikan  $n$  buah bilangan, yaitu 1, 2, 3, ...,  $n$ , bersama-sama

```
function faktorial(n : integer) → integer  
{ Menghitung n! }
```

### **Deklarasi**

```
  i : integer
```

```
  fak : real
```

### **Algoritma:**

```
  fak ← 1
```

```
  for i ← 1 to n do
```

```
    fak ← fak * i
```

```
  end
```

```
  return fak
```

### 3. Mengalikan dua buah matriks, $A$ dan $B$

Definisi:

Misalkan  $C = A \times B$  dan elemen-elemen matrik dinyatakan sebagai  $c_{ij}$ ,  $a_{ij}$ , dan  $b_{ij}$

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \cdots + a_{in}b_{nj} = \sum_{k=1}^n a_{ik}b_{kj}$$

- Algoritma *brute force*: hitung setiap elemen hasil perkalian satu per satu, dengan cara mengalikan dua vektor yang panjangnya  $n$ .

```
procedure PerkalianMatriks(input A, B : Matriks,  
                           input n : integer,  
                           output C : Matriks)  
{ Mengalikan matriks A dan B yang berukuran  $n \times n$ , menghasilkan  
  matriks C yang juga berukuran  $n \times n$   
  Masukan: matriks integer A dan B, ukuran matriks n  
  Keluaran: matriks C  
}
```

**Deklarasi**

i, j, k : integer

**Algoritma**

```
for i ← 1 to n do  
  for j ← 1 to n do  
    C[i,j] ← 0    { inisialisasi penjumlah }  
    for k ← 1 to n do  
      C[i,j] ← C[i,j] + A[i,k]*B[k,j]  
    endfor  
  endfor  
endfor
```

Adakah algoritma perkalian matriks yang lebih mangkus daripada *brute force*?

- 4. Menemukan semua faktor dari bilangan bulat  $n$  (selain dari 1 dan  $n$  itu sendiri).**
- Definisi: Bilangan bulat  $a$  adalah faktor dari bilangan bulat  $b$  jika  $a$  habis membagi  $b$ .
  - Algoritma *brute force*: bagi  $n$  dengan setiap  $i = 2, 3, \dots, n - 1$ . Jika  $n$  habis membagi  $i$ , maka  $i$  adalah faktor dari  $n$ .

```
procedure CariFaktor(input n : integer)  
{ Mencari faktor dari bilangan bulat n selain 1 dan n itu  
sendiri.  
Masukan: n  
Keluaran: setiap bilangan yang menjadi faktor n dicetak.  
}
```

**Deklarasi**

```
k : integer
```

**Algoritma:**

```
k ← 1  
for k ← 2 to n - 1 do  
  if n mod k = 0 then  
    write(k)  
  endif  
endfor
```

Adakah algoritma pemfaktoran yang lebih baik daripada *brute force*?

## 5. Uji keprimaan

**Persoalan:** Diberikan sebuah bilangan bilangan bulat positif. Ujilah apakah bilangan tersebut merupakan bilangan prima atau bukan.

**Definisi:** bilangan prima adalah bilangan yang hanya habis dibagi oleh 1 dan dirinya sendiri.

Algoritma *brute force*: bagi  $n$  dengan 2 sampai  $n - 1$ .  
Jika semuanya tidak habis membagi  $n$ , maka  $n$  adalah bilangan prima.

Perbaikan: cukup membagi dengan 2 sampai  $\sqrt{n}$  saja

```

function Prima(input x : integer)→boolean
{ Menguji apakah x bilangan prima atau bukan.
  Masukan: x
  Keluaran: true jika x prima, atau false jika x tidak prima.
}

```

**Deklarasi**

```

k, y : integer
test : boolean

```

**Algoritma:**

```

if x < 2 then      { 1 bukan prima }
  return false
else
  if x = 2 then    { 2 adalah prima, kasus khusus }
    return true
  else
    y← $\lceil\sqrt{x}\rceil$ 
    test←true
    while (test) and (y ≥ 2) do
      if x mod y = 0 then
        test←false
      else
        y←y - 1
      endif
    endwhile
    { not test or y < 2 }

    return test
  endif
endif

```

Adakah algoritma pengujian bilangan prima yang lebih mangkus daripada *brute force*?



# Algoritma Pengurutan *Brute Force*

- Algoritma apa yang paling lempang dalam memecahkan masalah pengurutan?

*Bubble sort* dan *selection sort*!

- Kedua algoritma ini memperlihatkan teknik *brute force* dengan jelas sekali.

# *Bubble Sort*

- Mulai dari elemen ke- $n$ :
  1. Jika  $s_n < s_{n-1}$ , pertukarkan
  2. Jika  $s_{n-1} < s_{n-2}$ , pertukarkan
  - ...
  3. Jika  $s_2 < s_1$ , pertukarkan
- 1 kali *pass*
- Ulangi lagi untuk pass ke- $i$ , tetapi sampai elemen ke- $i$
- Semuanya ada  $n - 1$  kali *pass*

```
procedure BubbleSort (input/output s : TabelInt, input n : integer)  
{ Mengurutkan tabel s[1..N] sehingga terurut menaik dengan metode  
pengurutan bubble sort.
```

*Masukan* : Tabel s yang sudah terdefinisi nilai-nilainya.

*Keluaran*: Tabel s yang terurut menaik sedemikian sehingga

s[1] £ s[2] £ ... £ s[N].

```
}
```

### **Deklarasi**

```
  i      : integer      { pencacah untuk jumlah langkah }  
  k      : integer     { pencacah, untuk pengapungan pada setiap  
langkah }  
  temp   : integer     { peubah bantu untuk pertukaran }
```

### **Algoritma:**

```
  for i ← 1 to n - 1 do  
    for k ← n downto i + 1 do  
      if s[k] < s[k-1] then  
        {pertukarkan s[k] dengan s[k-1]}  
        temp ← s[k]  
        s[k] ← s[k-1]  
        s[k-1] ← temp  
      endif  
    endfor  
  endfor
```

Kompleksitas waktu algoritma:  $O(n^2)$ .

Adakah algoritma pengurutan elemen elemen yang lebih mangkus?

# *Selection Sort*

*Pass* ke  $-1$ :

1. Cari elemen terbesar mulai di dalam  $s[1..n]$
2. Letakkan elemen terbesar pada posisi  $n$  (pertukaran)

*Pass* ke-2:

1. Cari elemen terbesar mulai di dalam  $s[1..n - 1]$
2. Letakkan elemen terbesar pada posisi  $n - 1$  (pertukaran)

Ulangi sampai hanya tersisa 1 elemen

Semuanya ada  $n - 1$  kali *pass*

```

procedure PengurutanSeleksi(input/output s : array [1..n] of integer)
{ Mengurutkan  $s_1, s_2, \dots, s_n$  sehingga tersusun menaik dengan metode pengurutan seleksi.
  Masukan:  $s_1, s_2, \dots, s_n$ 
  Keluaran:  $s_1, s_2, \dots, s_n$  (terurut menaik)
}

```

### Deklarasi

```
i, j, imaks, temp : integer
```

### Algoritma:

```

for i ← n downto 2 do { jumlah pass sebanyak n - 1 }
  { cari elemen terbesar di dalam s[1], s[2], ..., s[i] }
  imaks ← 1 { elemen pertama diasumsikan sebagai elemen terbesar sementara
  for j ← 2 to i do
    if s[j] > s[imaks] then
      imaks ← j
    endif
  endfor
  {pertukarkan s[imaks] dengan s[i] }
  temp ← s[i]
  s[i] ← s[imaks]
  s[imaks] ← temp
endfor

```

Kompleksitas waktu algoritma:  $O(n^2)$ .

Adakah algoritma pengurutan elemen elemen yang lebih mangkus?

# Mengevaluasi polinom

Persoalan: Hitung nilai polinom

$$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

untuk  $x = t$ .

Algoritma *brute force*:  $x^i$  dihitung secara *brute force* (seperti perhitungan  $a^n$ ). Kalikan nilai  $x^i$  dengan  $a_i$ , lalu jumlahkan dengan suku-suku lainnya.

```

function polinom(input t : real)→real
{ Menghitung nilai  $p(x)$  pada  $x = t$ . Koefisien-koefisien polinom
sudah disimpan di dalam  $a[0..n]$ .
Masukan: t
Keluaran: nilai polinom pada  $x = t$ .
}

```

### Deklarasi

```

i, j : integer
p, pangkat : real

```

### Algoritma:

```

p ← 0
for i ← n downto 0 do
    pangkat ← 1
    for j ← 1 to i do {hitung  $x^i$  }
        pangkat ← pangkat * t
    endfor
    p ← p + a[i] * pangkat
endfor
return p

```

Kompleksitas algoritma ini adalah  $O(n^2)$ .

## Perbaiki (*improve*):

```
function polinom2(input x0 : real)→real  
{ Menghitung nilai  $p(x)$  pada  $x = t$ . Koefisien-koefisien polinom  
sudah disimpan di dalam  $a[0..n]$ .  
Masukan:  $x_0$   
Keluaran: nilai polinom pada  $x = t$ .  
}
```

### Deklarasi

```
i, j : integer  
p, pangkat : real
```

### Algoritma:

```
p ← a[n]  
pangkat ← 1  
for i ← 1 to n do  
    pangkat ← pangkat * t  
    p ← p + a[i] * pangkat  
endfor  
return p
```

Kompleksitas algoritma ini adalah  $O(n)$ .

Adakah algoritma perhitungan nilai polinom yang lebih mangkus daripada *brute force*?



# Karakteristik Algoritma *Brute Force*

1. Algoritma *brute force* umumnya tidak “cerdas” dan tidak mangkus, karena ia membutuhkan jumlah langkah yang besar dalam penyelesaiannya.

Kata “force” mengindikasikan “tenaga” ketimbang “otak”

Kadang-kadang algoritma *brute force* disebut juga algoritma naif (*naïve algorithm*).

3. Algoritma *brute force* lebih cocok untuk masalah yang berukuran kecil.

Pertimbangannya:

- sederhana,
- implementasinya mudah

Algoritma *brute force* sering digunakan sebagai basis pembandingan dengan algoritma yang lebih mangkus.

4. Meskipun bukan metode yang mangkus, hampir semua masalah dapat diselesaikan dengan algoritma *brute force*.

Sukar menunjukkan masalah yang tidak dapat diselesaikan dengan metode *brute force*.

Bahkan, ada masalah yang hanya dapat diselesaikan dengan metode *brute force*.

Contoh: mencari elemen terbesar di dalam senarai.

Contoh lainnya?