


Algoritma *Brute Force*

Definisi *Brute Force*

- ▶ *Brute force* adalah sebuah pendekatan yang lempang (*straightforward*) untuk memecahkan suatu masalah, biasanya didasarkan pada pernyataan masalah (*problem statement*) dan definisi konsep yang dilibatkan.
 - ▶ Algoritma *brute force* memecahkan masalah dengan sangat sederhana, langsung dan dengan cara yang jelas (*obvious way*).
- 

Contoh-contoh *Brute Force*

1. Menghitung a^n ($a > 0$, n adalah bilangan bulat tak-negatif)

$$\begin{aligned} a^n &= a \times a \times \dots \times a \quad (n \text{ kali}) , \text{ jika } n > 0 \\ &= 1 \quad , \text{ jika } n = 0 \end{aligned}$$

Algoritma: kalikan 1 dengan a sebanyak n kali

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

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

Algoritma: kalikan n buah bilangan, yaitu 1, 2, 3, ..., n , bersama-sama

3. Mengalikan dua buah matrik yang berukuran $n \times n$.

- ▶ 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: 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  $\leftarrow$  1 to n do
    for j  $\leftarrow$  1 to n do
      C[i,j]  $\leftarrow$  0    { inisialisasi penjumlah }
      for k  $\leftarrow$  1 to n do
        C[i,j]  $\leftarrow$  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 .

```
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  
  ketemu ← false  
  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. Mencari elemen terbesar (atau terkecil)

Persoalan: Diberikan sebuah himpunan yang beranggotakan n buah bilangan bulat. Bilangan–bilangan bulat tersebut dinyatakan sebagai a_1, a_2, \dots, a_n . Carilah elemen terbesar di dalam himpunan tersebut.

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

Kompleksitas algoritma ini adalah $O(n)$.

6. *Sequential Search*

Persoalan: Diberikan n buah bilangan bulat yang dinyatakan sebagai a_1, a_2, \dots, a_n . Carilah apakah x terdapat di dalam himpunan bilangan bulat tersebut. Jika x ditemukan, maka lokasi (indeks) elemen yang bernilai x disimpan di dalam peubah idx . Jika x tidak terdapat di dalam himpunan tersebut, maka idx diisi dengan nilai 0.

```

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

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 }
     $\text{idx} \leftarrow k$ 
  else
     $\text{idx} \leftarrow 0$     {  $x$  tidak ditemukan }
  endif

```

Kompleksitas algoritma ini adalah $O(n)$.

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

7. *Bubble Sort*

- Apa metode yang paling lempang dalam memecahkan masalah pengurutan? Jawabnya adalah algoritma pengurutan *bubble sort*.
- Algoritma *bubble sort* mengimplementasikan teknik *brute force* dengan jelas sekali.

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

Masukan : Tabel L yang sudah terdefinisi nilai-nilainya.

Keluaran: Tabel L yang terurut menaik sedemikian sehingga
 $L[1] \leq L[2] \leq \dots \leq L[N]$.

```
}
```

Deklarasi

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

Algoritma:

```
    for i  $\leftarrow$  1 to n - 1 do  
        for k  $\leftarrow$  n downto i + 1 do  
            if L[k] < L[k-1] then  
                {pertukarkan L[k] dengan L[k-1]}  
                temp  $\leftarrow$  L[k]  
                L[k]  $\leftarrow$  L[k-1]  
                L[k-1]  $\leftarrow$  temp  
            endif  
        endfor  
    endfor
```

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

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

8. Uji keprimaan

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

```

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*?

9. Menghitung nilai polinom secara *brute force*

Persoalan: Hitung nilai polinom

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

pada titik $x = x_0$.

```

function polinom(input x0 : real)→real
{ Menghitung nilai p(x) pada x = x0. Koefisien-koefisien polinom sudah
  disimpan di dalam tabel a. Derajat polinom (n) juga sudah terdefinisi.
  Masukan: x0
  Keluaran: nilai polinom pada x = x0.
}
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 * x0
    endfor
    p←p + ai * pangkat
  endfor
  return p

```

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

Perbaikan (*improve*):

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

Deklarasi

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

Algoritma:

```
p ←  $a_0$ 
pangkat ← 1
for i ← 1 to n do
  pangkat ← pangkat *  $x_0$ 
  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. Kadang-kadang algoritma *brute force* disebut juga algoritma naif (*naïve algorithm*).
2. Algoritma *brute force* seringkali merupakan pilihan yang kurang disukai karena ketidakmangkusannya itu, tetapi dengan mencari pola-pola yang mendasar, keteraturan, atau trik-trik khusus, biasanya akan membantu kita menemukan algoritma yang lebih cerdas dan lebih mangkus.

3. Untuk masalah yang ukurannya kecil, kesederhanaan *brute force* biasanya lebih diperhitungkan daripada ketidakmangkusannya.

Algoritma *brute force* sering digunakan sebagai basis bila membandingkan beberapa alternatif algoritma yang mangkus.

4. Algoritma *brute force* seringkali lebih mudah diimplementasikan daripada algoritma yang lebih canggih, dan karena kesederhanaannya, kadang-kadang algoritma *brute force* dapat lebih mangkus (ditinjau dari segi implementasi).