



# STACK

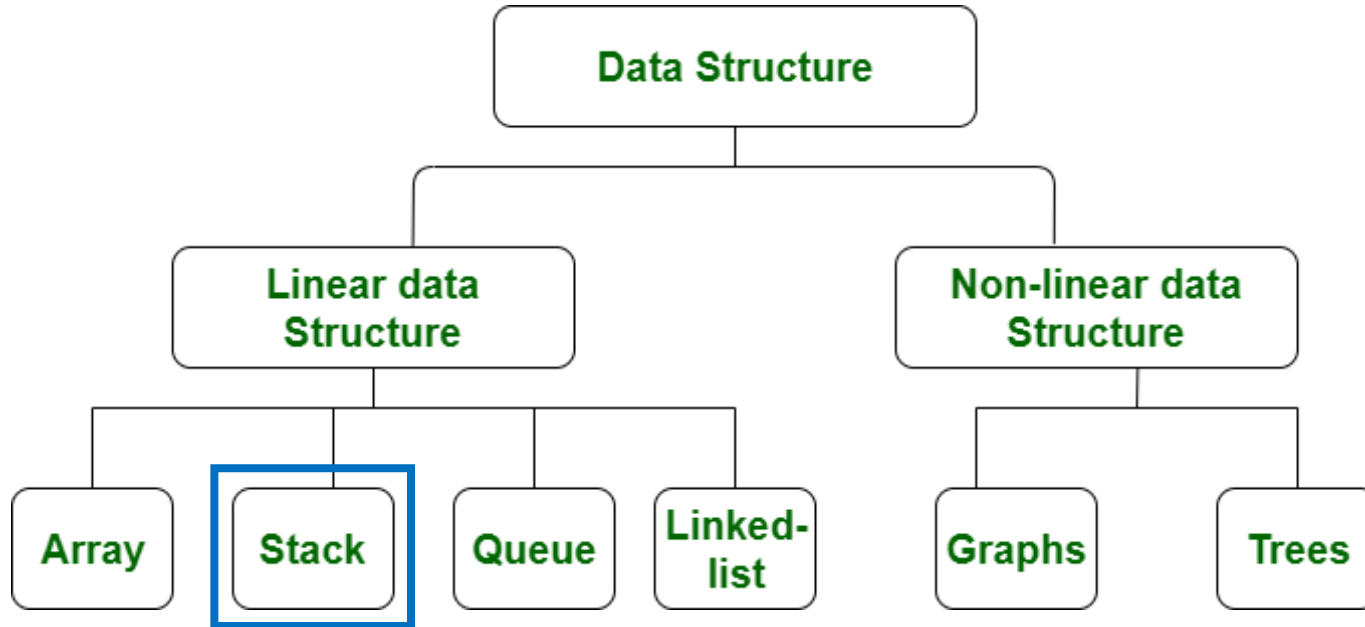
Tim Ajar Algoritma dan Struktur Data  
Genap 2023/2024

# Capaian Pembelajaran

Setelah mempelajari materi, mahasiswa diharapkan mampu

- Memahami konsep dasar struktur dasar Stack
- Memahami operasi-operasi pada Stack
- Memahami penerapan Stack untuk Postfix Expressions

# Jenis Struktur Data

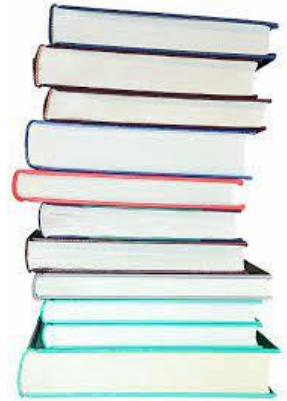


# Definisi Struktur Data Linear

- ❑ Semua elemen-elemen data **disusun secara berurutan** atau linier. Setiap elemen melekat satu sama lain dengan elemen sebelum dan sesudahnya.
- ❑ Elemen data dapat ditelusuri (traverse) dalam sekali run
- ❑ Setiap elemen diakses atau ditempatkan di alamat memori yang berdekatan (secara berurutan)

# Definisi Stack

- ❑ Stack merupakan struktur data linier yang menganut prinsip **Last In First Out (LIFO)**
- ❑ Elemen yang **terakhir masuk** ke dalam stack akan **pertama kali dikeluarkan** karena sifat stack yang membatasi operasi hanya bisa dilakukan **pada salah satu sisinya** saja (bagian atas tumpukan)
- ❑ Stack disebut juga sebagai **tumpukan**
- ❑ Ilustrasi: tumpukan buku, tumpukan piring, tumpukan koin, dll



# Penerapan Stack

- ❑ **Membalik kata**

Meletakkan semua huruf pada stack kemudian dikeluarkan satu persatu. Karena konsep stack adalah LIFO, maka huruf akan dikeluarkan dalam urutan terbalik

- ❑ **Compiler**

Compiler menggunakan stack untuk menghitung nilai ekspresi seperti  $2 + 4 / 5 * (7 - 9)$  dengan mengubahnya menjadi bentuk prefix atau postfix

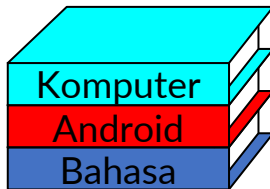
- ❑ **Browser**

Tombol Back pada browser menyimpan semua URL yang telah dikunjungi sebelumnya ke dalam stack. Setiap kali mengunjungi halaman baru, halaman itu akan ditambahkan di stack posisi atas. Saat menekan tombol Back, URL saat ini dihapus dari stack dan URL sebelumnya diakses

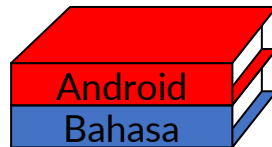
# Konsep Stack

- Suatu susunan koleksi data dimana data dapat ditambahkan dan dihapus. Proses ini selalu dilakukan pada bagian akhir data, yang disebut dengan **top of stack**
- Objek yang **terakhir masuk** ke dalam stack akan menjadi objek yang **pertama keluar** dari stack

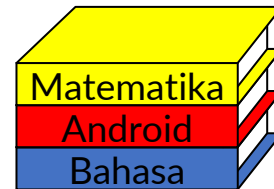
Keadaan awal



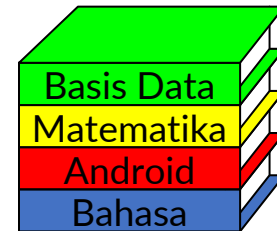
Setelah mengambil "Komputer"



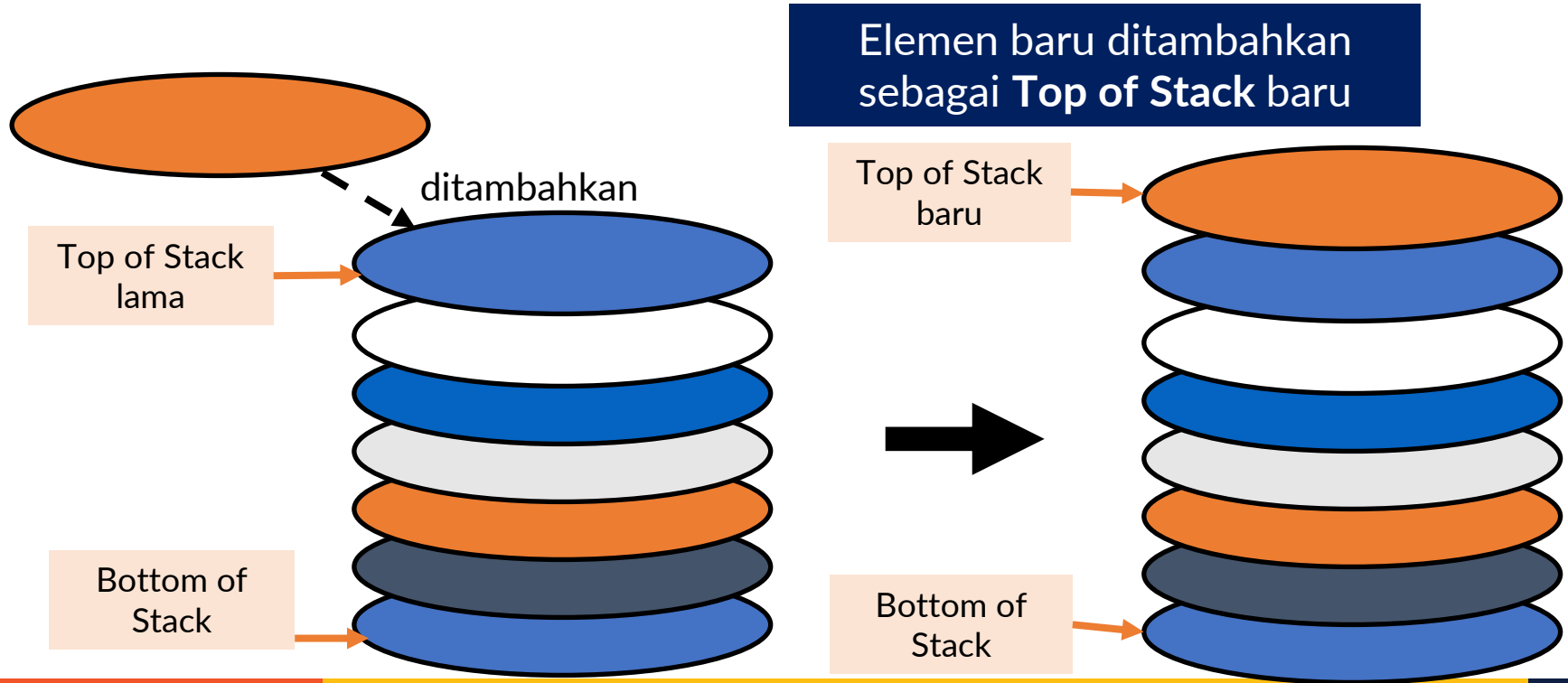
Setelah menambah "Matematika"



Setelah menambah "Basis Data"



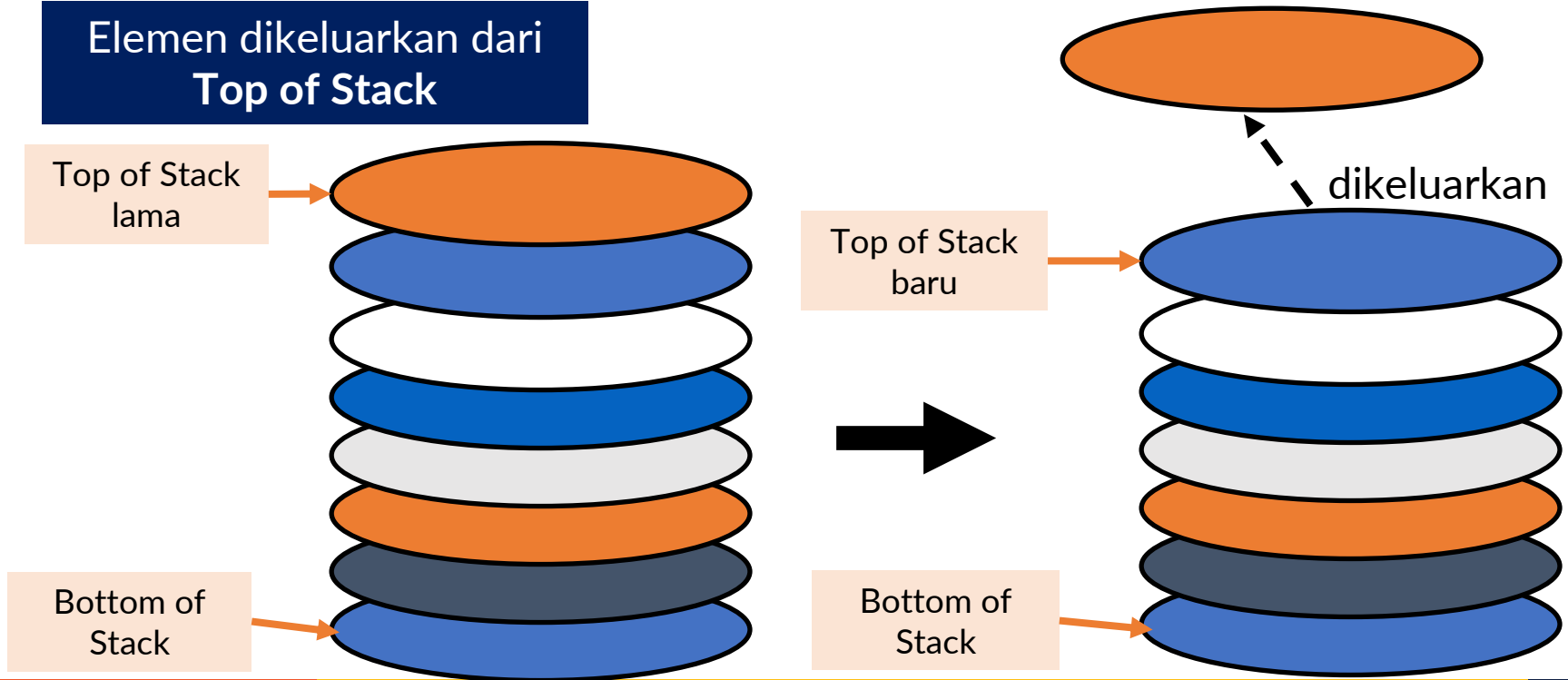
# Konsep Stack (Menambah Elemen)





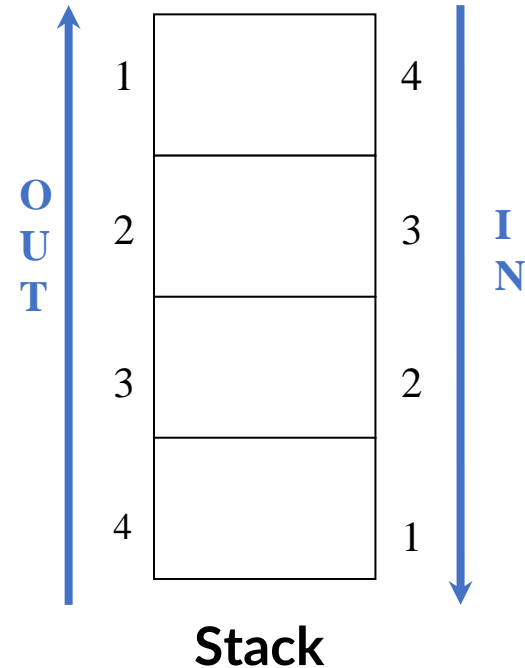
# Konsep Stack (Menghapus Elemen)

Elemen dikeluarkan dari  
**Top of Stack**



# Operasi Stack

1. **IsFull**: mengecek apakah stack sudah penuh
2. **IsEmpty**: mengecek apakah stack sudah kosong
3. **Push**: menambah elemen pada stack pada tumpukan paling atas
4. **Pop**: mengambil elemen pada stack pada tumpukan paling atas
5. **Peek**: memeriksa elemen paling atas
6. **Print**: menampilkan seluruh elemen pada stack
7. **Clear**: mengosongkan stack



# Cara Kerja Stack

1. Pointer **TOP** digunakan untuk melacak elemen teratas dalam stack
2. Saat inisialisasi stack, tetapkan nilai **TOP = -1** sehingga nanti saat mengecek apakah stack kosong digunakan perbandingan **TOP == -1**
3. Untuk memasukkan (**push**) elemen, **naikkan** nilai TOP dan tempatkan elemen baru di **posisi indeks** yang ditunjukkan oleh TOP
4. Saat mengeluarkan (**pop**) elemen, **return** elemen yang ditunjuk oleh TOP dan **kurangi** nilai TOP
5. Sebelum melakukan **push**, cek apakah stack sudah **penuh**
6. Sebelum melakukan **pop**, cek apakah stack sudah **kosong**

# Deklarasi Stack

- ❑ Proses pertama yang dilakukan adalah deklarasi atau menyiapkan tempat untuk stack
- ❑ Langkah-langkah:
  1. Deklarasi class
  2. Deklarasi atribut
    - a. Array data  
digunakan sebagai tempat penyimpanan data
    - b. size  
digunakan untuk menentukan kapasitas penyimpanan
    - c. Pointer top  
digunakan sebagai penunjuk data pada posisi akhir (atas)

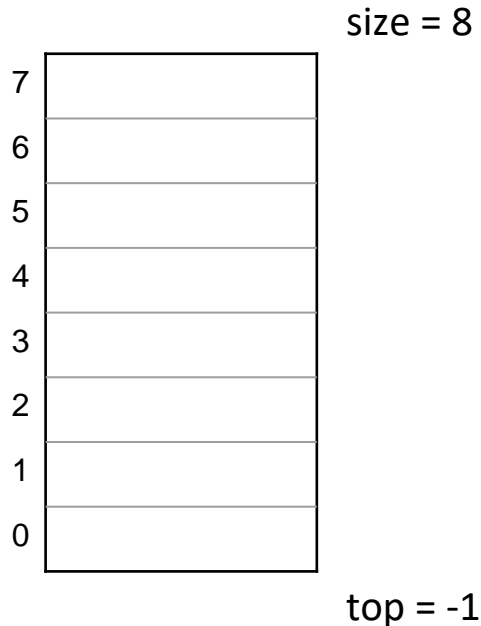
```
public class Stack {  
    int data[];  
    int size;  
    int top;  
}
```

# Inisialisasi Stack

- ❑ Pada mulanya isi **top** dengan -1 karena array dimulai dari 0, yang berarti bahwa data stack dalam keadaan KOSONG
- ❑ **Top** adalah suatu variabel penanda dalam stack yang menunjukkan elemen teratas data stack sekarang
- ❑ **Top of Stack** akan selalu bergerak hingga mencapai **max** atau **size** yang menyebabkan stack PENUH

# Inisialisasi Stack

- Ilustrasi Stack saat inisialisasi pada konstruktor



```
public Stack(int size) {  
    this.size = size;  
    data = new int[size];  
    top = -1;  
}
```

# Fungsi IsFull

- ❑ Untuk memeriksa apakah stack sudah **penuh** dengan cara memeriksa **top of stack**
- ❑ Jika top of stack sudah sama dengan **size - 1**, maka **full**
- ❑ Jika top of stack masih **lebih kecil** dari **size - 1**, maka belum full

# Fungsi IsFull

- Ilustrasi stack saat kondisi Full

size = 8  
← top = 7

7	"Multimedia"
6	"Statistika"
5	"Algoritma"
4	"Matematika"
3	"Basis Data"
2	"Komputer"
1	"Android"
0	"Bahasa"

```
public boolean IsFull() {  
    if (top == size - 1) {  
        return true;  
    } else {  
        return false;  
    }  
}
```



# Fungsi IsEmpty

- Untuk memeriksa apakah data Stack masih **kosong**
- Dengan cara memeriksa **top of stack**, jika masih -1 maka berarti data stack masih kosong

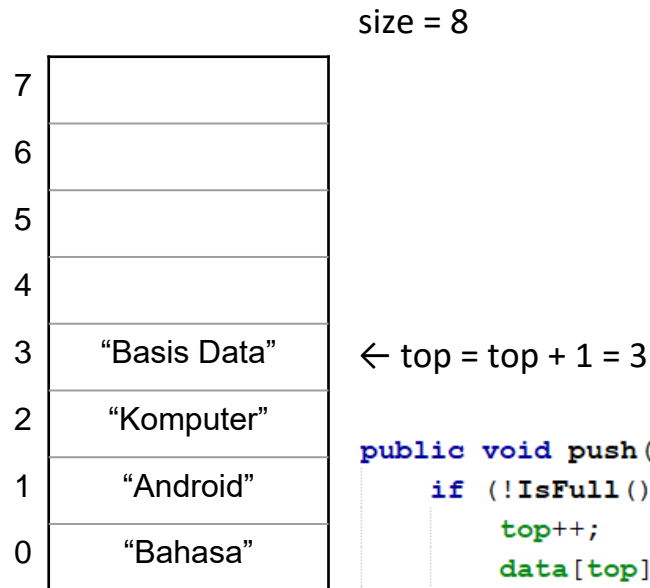
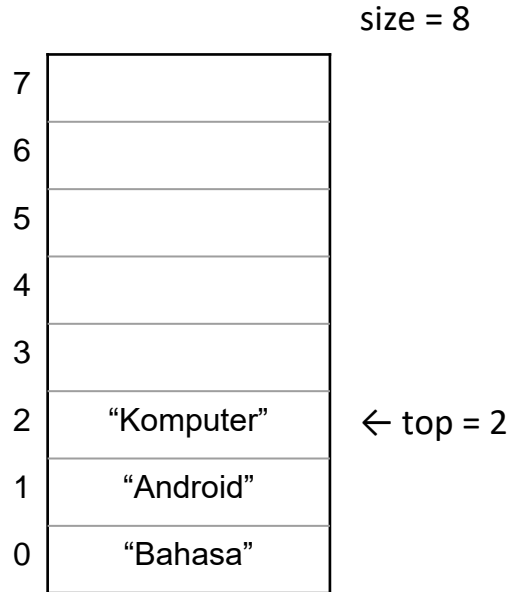
```
public boolean IsEmpty() {  
    if (top == -1) {  
        return true;  
    } else {  
        return false;  
    }  
}
```

# Fungsi Push

- ❑ Untuk memasukkan elemen ke data stack. Data yang diinputkan **selalu** menjadi **elemen teratas** stack (yang ditunjuk oleh **top of stack**)
- ❑ Jika **data belum penuh**,
  - Tambah satu (**increment**) nilai **top of stack** lebih dahulu setiap kali ada penambahan ke dalam array data stack
  - Isikan data baru ke stack berdasarkan **indeks** top of stack yang telah di-increment sebelumnya
- ❑ Jika sudah penuh, outputkan “Penuh”

**Stack overflow:** kondisi yang dihasilkan dari mencoba push elemen ke stack yang sudah penuh

# Fungsi Push



Misalkan data baru "Basis Data"  
dimasukkan ke dalam Stack

"Basis Data"

```
public void push(int dt) {  
    if (!IsFull()) {  
        top++;  
        data[top] = dt;  
    } else {  
        System.out.println("Isi stack penuh!");  
    }  
}
```

# Fungsi Pop

- ❑ Untuk mengambil data stack yang terletak paling atas (data yang ditunjuk oleh **top of stack**)
- ❑ Jika **data tidak kosong**,
  - **Tampilkan terlebih dahulu** nilai elemen teratas stack dengan mengakses indeksinya sesuai dengan top of stacknya
  - Lakukan **decrement** nilai top of stacknya sehingga jumlah elemen stack berkurang
- ❑ Jika data kosong, outputkan “Kosong”

**Stack underflow:** kondisi yang dihasilkan dari mencoba pop elemen dari stack yang masih kosong

# Fungsi Pop

size = 8

7	
6	
5	"Algoritma"
4	"Matematika"
3	"Basis Data"
2	"Komputer"
1	"Android"
0	"Bahasa"

← top = 5

Data "Algoritma" pada posisi teratas dihapus

size = 8

7	
6	
5	
4	"Matematika"
3	"Basis Data"
2	"Komputer"
1	"Android"
0	"Bahasa"

← top = top - 1 = 4

```
public void pop() {  
    if (!IsEmpty()) {  
        int x = data[top];  
        top--;  
        System.out.println("Data yang keluar: " + x);  
    } else {  
        System.out.println("Stack masih kosong");  
    }  
}
```

# Fungsi Peek

- Untuk mengakses elemen yang ditunjuk oleh top of stack, yaitu elemen yang terakhir kali ditambahkan
- Operasi ini **berbeda dengan pop** karena tidak disertai dengan penghapusan data, namun hanya pengaksesan (pengembalian) data saja

```
public void peek() {  
    System.out.println("Elemen teratas: " + data[top]);  
}
```

# Fungsi Print

- ❑ Untuk menampilkan semua elemen-elemen data stack
- ❑ Dengan cara melakukan *looping* pada semua nilai array secara **terbalik**, karena pengaksesan elemen dimulai dari indeks array terbesar terlebih dahulu baru ke indeks yang lebih kecil

# Fungsi Print

size = 8

7	
6	
5	
4	"Matematika"
3	"Basis Data"
2	"Komputer"
1	"Android"
0	"Bahasa"

← top = 4

Pada proses print, pembacaan elemen stack dimulai dari indeks **top** sampai dengan indeks **0**

Hasilnya:

**Matematika, Basis Data, Komputer, Android, Bahasa**

```
public void print() {  
    System.out.println("Isi stack: ");  
    for (int i = top; i >= 0; i--) {  
        System.out.println(data[i] + " ");  
    }  
    System.out.println("");  
}
```



# Fungsi Clear

- Untuk mengosongkan stack dengan cara mengeluarkan seluruh elemen stack

```
public void clear() {  
    if (!IsEmpty()) {  
        for (int i = top; i >= 0; i--) {  
            top--;  
        }  
        System.out.println("Stack sudah dikosongkan");  
    } else {  
        System.out.println("Gagal! Stack masih kosong");  
    }  
}
```



# Postfix Expressions

# Expressions

Penerapan stack pada bidang aritmatika adalah penulisan ekspresi matematika, yang terdiri dari tiga jenis:

- ❑ **Notasi infix** dengan ciri-ciri:
  - Operator berada di antara operand:  $3 + 4 * 2$
  - Tanda kurung lebih diutamakan:  $(3 + 4) * 2$
- ❑ **Notasi prefix**: operator dituliskan **sebelum** dua operand
- ❑ **Notasi postfix**: operator dituliskan **setelah** dua operand
- ❑ Contoh:
  - $3 + 4 * 2 \rightarrow + 3 * 4 2 \rightarrow 3 4 2 * +$
  - $(3 + 4) * 2 \rightarrow * + 3 4 2 \rightarrow 3 4 + 2 *$

Infix

Prefix

Postfix

# Postfix Expressions

- ❑ Biasanya, ekspresi matematika ditulis menggunakan **notasi infix**, namun **notasi postfix** adalah notasi yang digunakan oleh mesin kompilasi komputer untuk mempermudah proses pengodean. Contoh penerapannya pada kalkulator di handphone
- ❑ Ketika operand dimasukkan, maka kalkulator
  - Melakukan **push** ke dalam stack
- ❑ Ketika operator dimasukkan, maka kalkulator
  - **Menerapkan operator** untuk dua operand teratas pada stack
  - Melakukan **pop operand** dari stack
  - Melakukan **push hasil operasi** perhitungan ke dalam stack

# Derajat Operator Aritmatika

Urutan derajat operator aritmatika:

- Pangkat  $^$
- Perkalian  $*$  setara dengan pembagian  $/$  dan modulo  $\%$
- Penjumlahan  $+$  setara dengan pengurangan  $-$



# Algoritma Konversi Infix ke Postfix

Buat dan inialisasi stack untuk menampung operator

**WHILE** ekspresi mempunyai token (operator dan operand) **DO**

**IF** token adalah **operand**, **THEN** tambahkan ke string **postfix**

**ELSE IF** token adalah tanda kurung tutup ')', **THEN**

**WHILE** tanda kurung buka '(' belum ditemukan

**Pop** operator dari stack

            Tambahkan ke string **postfix**

**END WHILE**

        Hapus tanda kurung buka '(' yang ditemukan

**END IF**

**IF** token selanjutnya adalah tanda kurung buka '(', **THEN push** ke stack

**ELSE IF** token adalah **operator**, **THEN**

**WHILE** (stack **is not empty**) **AND** (derajat **operator Top**  $\geq$  **operator saat ini**) **DO**

**Pop** operator dari stack

            Tambahkan ke string **postfix**

**END WHILE**

**Push** operator ke stack

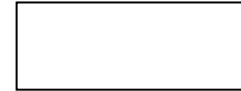
**END IF**

**END WHILE**

stack



postfix



*Setelah persamaan infix terbaca, pindahkan semua isi stack (yang tersisa) ke postfix*

**WHILE** stack **is not empty**

**Pop** operator dari stack

    Tambahkan ke string **postfix**

**END WHILE**

# Studi Kasus 1

- ❑ Misalkan terdapat persamaan:

$$3 + 2 * 5$$

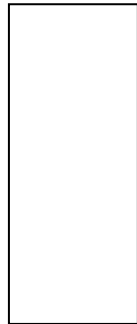
- ❑ Operasi di atas disebut notasi **infix**, notasi infix tersebut harus diubah menjadi notasi **postfix**

# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

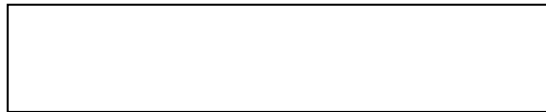
- Baca persamaan dari kiri ke kanan

$$3 + 2 * 5$$

stack



postfix



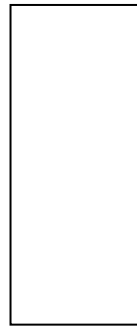


# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

- ❑ Langkah 1: Operand 3  
Masukkan ke postfix

$$3 + 2 * 5$$

stack



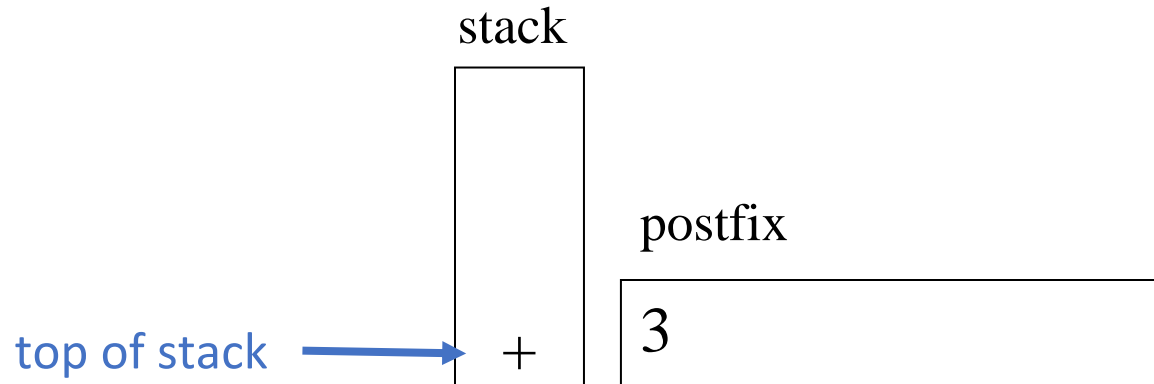
postfix



# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

- ❑ Langkah 2: Operator +  
Push ke stack karena stack masih kosong

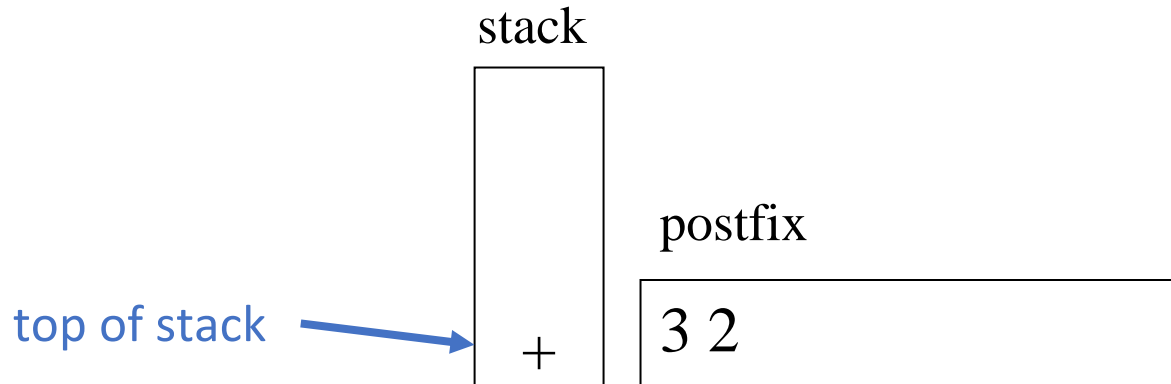
$$3 + 2 * 5$$



# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

- Langkah 3: Operand 2  
Masukkan ke postfix

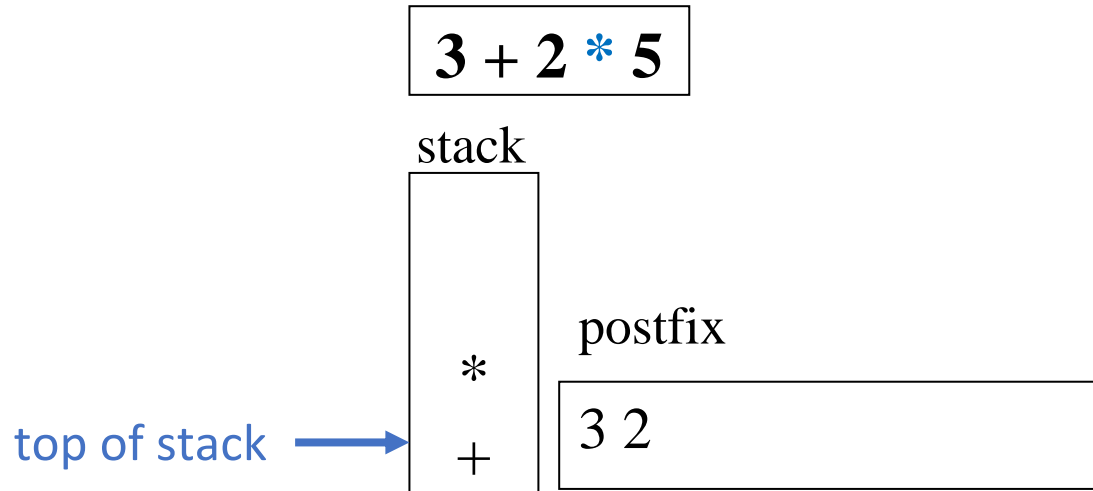
$$3 + 2 * 5$$



# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

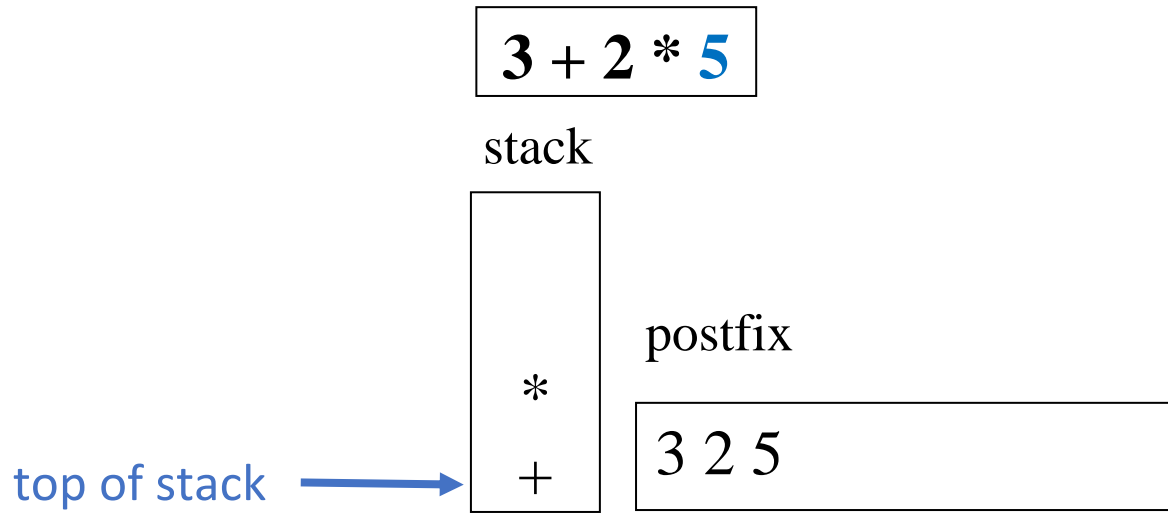
- ❑ Langkah 4: Operator \*

Push ke stack karena derajat operator Top of stack + **lebih kecil** dari derajat operator \*



# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

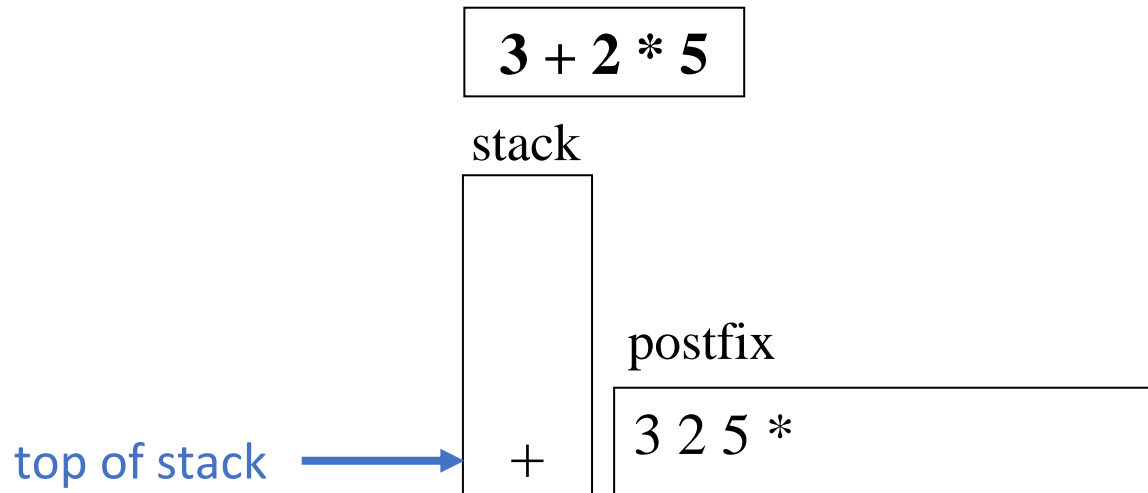
- Langkah 5: Operand 5  
Masukkan ke postfix



# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

- Langkah 6

Semua persamaan sudah terbaca, pop semua isi stack dan masukkan ke postfix secara berurutan, yaitu operator \* terlebih dahulu



# Studi Kasus 1 - Penyelesaian

- Langkah 7

Setelah dilakukan pop pada operator  $*$  dan dimasukkan ke postfix, selanjutnya dilakukan pop pada operator  $+$  dan dimasukkan ke postfix

$$3 + 2 * 5$$

stack



postfix

3 2 5 \* +

3 + 2 \* 5 notasi postfix-nya  
adalah 3 2 5 \* +

# Studi Kasus 2

- ❑ Misalkan terdapat persamaan:

$$15 - ( 7 + 4 ) / 3$$

- ❑ Operasi di atas disebut notasi **infix**, notasi infix tersebut harus diubah menjadi notasi **postfix**



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

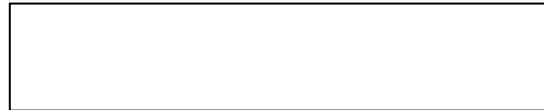
- Baca persamaan dari kiri ke kanan

$$15 - (7 + 4) / 3$$

stack



postfix



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- Langkah 1: Operand 15  
Masukkan ke postfix

$$15 - (7 + 4) / 3$$

stack



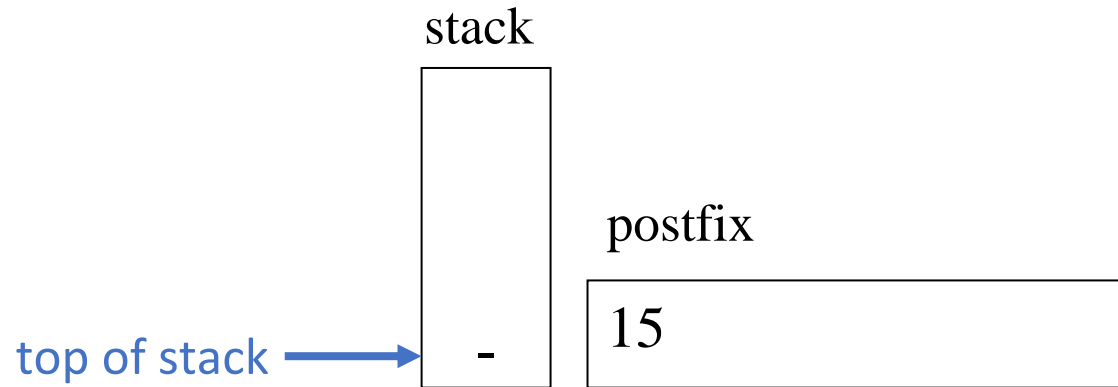
postfix

15

# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- Langkah 2: Operator –  
Push ke stack karena stack masih kosong

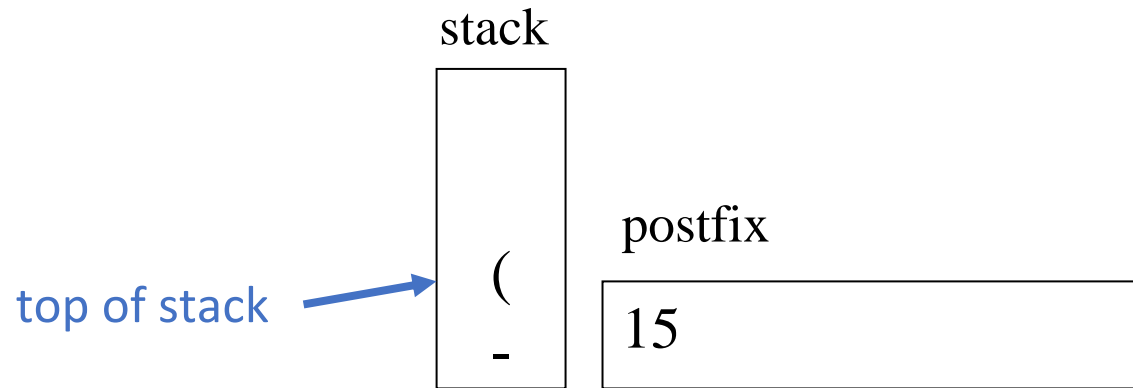
$$15 - (7 + 4) / 3$$



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- Langkah 3: Tanda ( Push ke stack

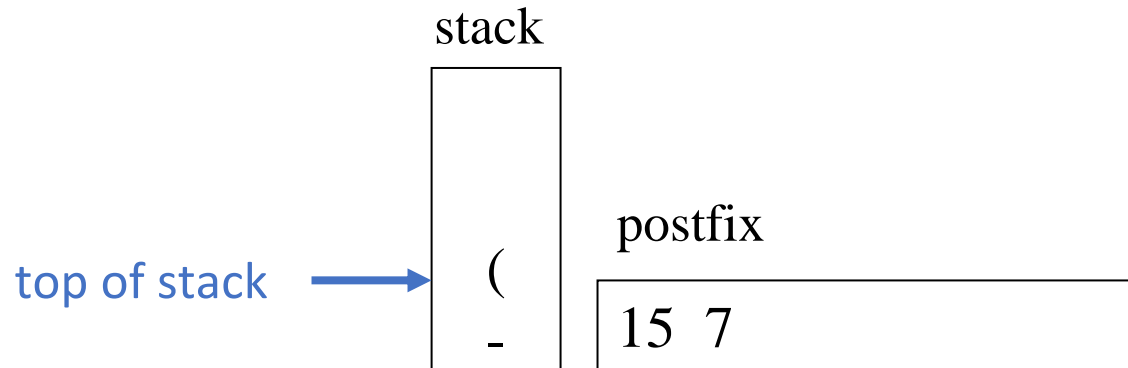
$$15 - ( 7 + 4 ) / 3$$



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- Langkah 4: Operand 7  
Masukkan ke postfix

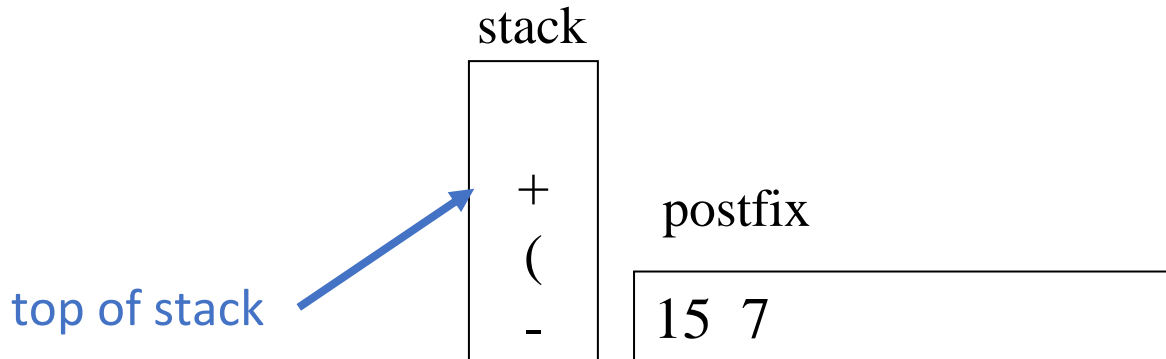
$$15 - (7 + 4) / 3$$



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- ❑ Langkah 5: Operator +  
Push ke stack karena derajat operator Top of stack ( **lebih kecil** dari derajat operator +

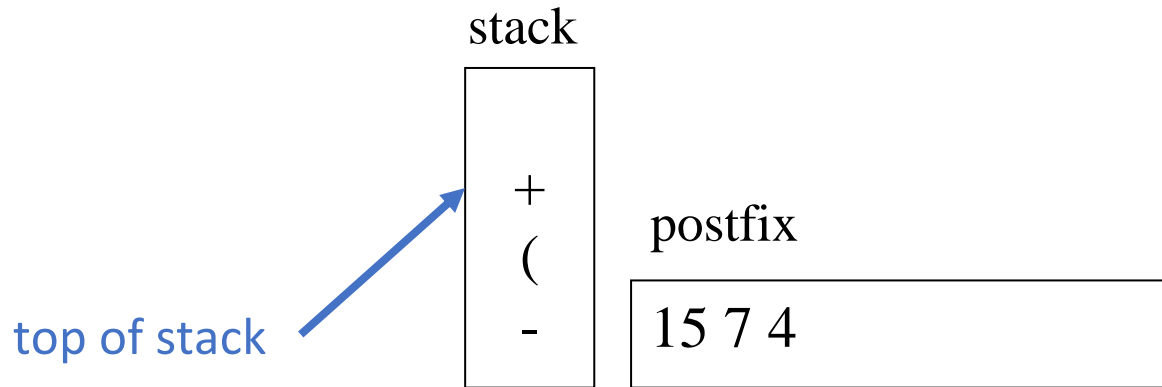
$$15 - ( 7 + 4 ) / 3$$



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- ❑ Langkah 6: Operand 4  
Masukkan ke postfix

$$15 - (7 + 4) / 3$$



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

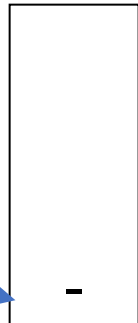
- Langkah 7: Tanda )

Pop isi stack yaitu operator +, kemudian masukkan ke postfix.

Tanda ( hanya di-pop, tidak perlu dimasukkan ke postfix

$$15 - ( 7 + 4 ) / 3$$

stack



top of stack

postfix

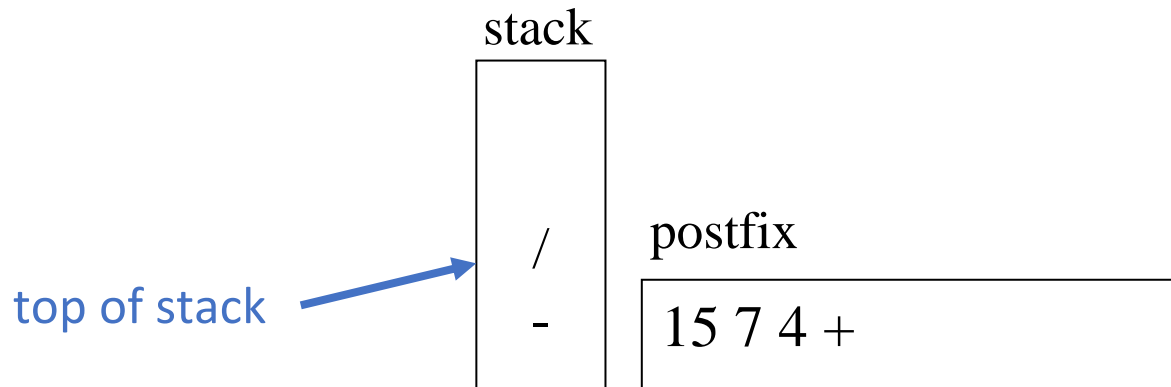
15 7 4 +



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- ❑ Langkah 8: Operator /  
Push ke stack karena derajat operator Top of stack – **lebih kecil** dari derajat oprator /

$$15 - ( 7 + 4 ) / 3$$



# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- Langkah 9: Operand 3  
Masukkan ke postfix

$$15 - (7 + 4) / 3$$

stack



top of stack

postfix

15 7 4 + 3

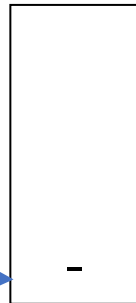
# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- Langkah 10

Semua ekspresi sudah terbaca, pop semua isi stack dan masukkan ke postfix secara berurutan, yaitu operator / terlebih dahulu

$$15 - ( 7 + 4 ) / 3$$

stack



top of stack



postfix

15 7 4 + 3 /

# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

## □ Langkah 11

Setelah dilakukan pop pada operator / dan dimasukkan ke postfix, selanjutnya dilakukan pop pada operator – dan dimasukkan ke postfix

$$15 - (7 + 4) / 3$$

stack



$15 - (7 + 4) / 3$  notasi postfix-nya  
adalah  $15\ 7\ 4\ +\ 3\ /\ -$

postfix

$15\ 7\ 4\ +\ 3\ /\ -$



# **Menghitung Ekspresi Matematika yang disusun dalam Notasi Postfix**

# Studi Kasus 2 - Penyelesaian

- ❑ Ekspresi matematika yang tersusun dalam bentuk notasi postfix dapat dihitung hasil akhirnya
- ❑ Contoh:  
15 5 +  
Hasil: 20  
30 6 / 5 +  
Hasil: 10



# Menghitung Ekspresi Matematika

Diasumsikan **P** adalah ekspresi matematika yang ditulis dalam notasi postfix dan variabel **value** sebagai penampung hasil akhir.

1. Membaca ekspresi P dari kiri ke kanan, ulangi langkah 2 dan 3 untuk setiap elemen P
2. Jika bertemu dengan operand, push stack.
3. Jika bertemu dengan operator (opt), maka:
  - pop operand teratas dari stack, simpan dalam var1
  - Pop operand teratas dari stanck, simpan dalam var2
  - lakukan operasi (var2 opt var1), simpan hasil di variabel hitung,
  - push variable hitung ke dalam stack.
4. Pop isi stack dan simpan di variabel value.

# Studi Kasus

- Misalkan terdapat persamaan matematika dalam bentuk notasi postfix

$$P = 5 \ 2 \ 6 \ + \ * \ 12 \ 4 \ / \ -$$

- Persamaan matematika tersebut dapat dihitung hasilnya tanpa perlu mengubah menjadi notasi infix



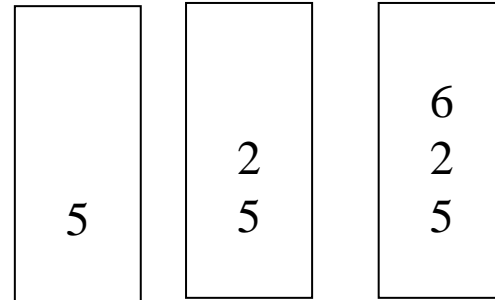
# Studi Kasus

- Membaca ekspresi P dari kiri ke kanan:

P	5 2 6 + * 12 4 / -
---	--------------------

- 5 adalah operand, push ke stack.
- 2 adalah operand, push ke stack.
- 6 adalah operand, push ke stack.

stack



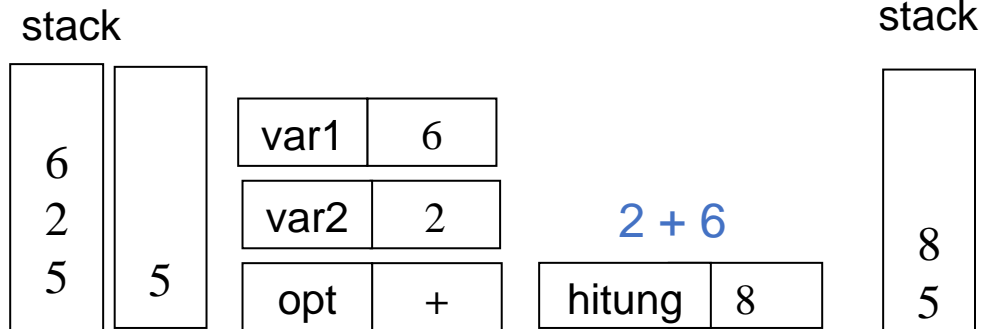
var1	
var2	

Opt	
hitung	

# Studi Kasus

P	5 2 6 + * 12 4 / -
---	--------------------

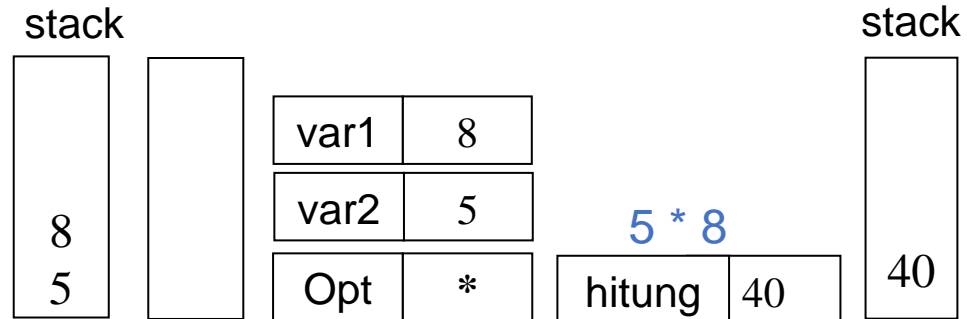
- + adalah operator, pop dua operand teratas dari stack (6 dan 2), simpan 6 ke var1 dan simpan 2 ke var2. Lakukan operasi **var2 opt var1** ( $2 + 6 = 8$ ), simpan hasilnya dalam variabel hitung, push variable hitung ke stack.



# Studi Kasus

P	5 2 6 + * 12 4 / -
---	--------------------

- \* adalah operator, pop dua operand teratas dari stack (8 dan 5), simpan 8 ke var1 dan simpan 5 ke var2. Lakukan operasi **var2 opt var1** ( $5 * 8 = 40$ ), simpan hasilnya dalam variabel hitung, push variabel hitung ke stack.



# Studi Kasus

P	5 2 6 + * 12 4 / -
---	--------------------

- 12 adalah operand, push ke stack.
- 4 adalah operand, push ke stack.

stack

12
40

4
12
40

var1	
var2	
Opt	

hitung	
--------	--

# Studi Kasus

P	5 2 6 + * 12 4 / -
---	--------------------

- / adalah operator, pop dua operand teratas dari stack (4 dan 12), simpan 4 ke var1, simpan 12 ke var2. Lakukan operasi var2 opt var1 ( $12 / 4 = 3$ ), simpan hasilnya dalam variabel hitung, push variabel hitung ke stack.

stack

4	
12	
40	40

var1	4
var2	12
opt	/

12 / 4

hitung	3
--------	---

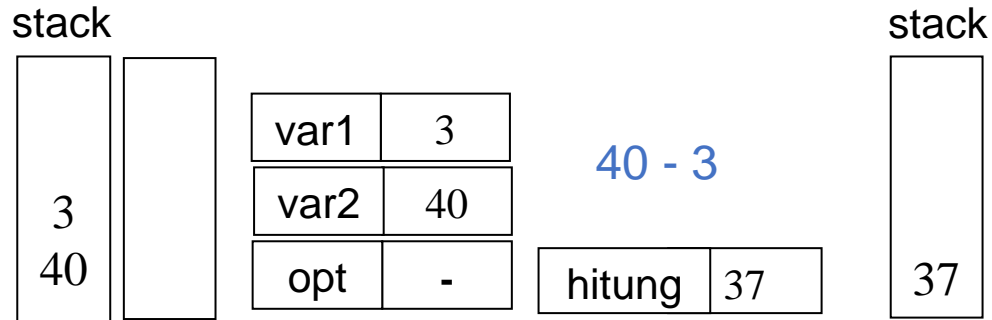
stack

3
40

# Studi Kasus

P	5 2 6 + * 12 4 / -
---	--------------------

- adalah operator, pop dua operand teratas dari stack (3 dan 40), simpan 3 ke var1 dan simpan 40 ke var2. Lakukan operasi **var2 opt var1** ( $40 - 3 = 37$ ), dan simpan hasilnya dalam variabel hitung, push variabel hitung ke stack.



- Pop isi stack dan simpan di variabel value sebagai hasil akhir.
- Persamaan  $P = 5\ 2\ 6\ +\ *\ 12\ 4\ /\ -$ , hasil akhirnya adalah value = 37

# Latihan

1. Tuliskan langkah-langkah pengerjaan dari beberapa rangkaian operasi stack berikut:
  - 1) Push(10)
  - 2) Push(6)
  - 3) Pop()
  - 4) Push(8)
  - 5) Push(2)
  - 6) Pop()
  - 7) Pop()
  - 8) Push(4)

Jika kondisi kondisi awal stack kosong, berapa nilai top saat ini (setelah langkah 8)?
2. Lakukan konversi notasi infix berikut menjadi notasi postfix!
  - a.  $x + y / z - w$
  - b.  $28 / 2 \% 7 + 12$
  - c.  $4 * (7 - 4 + 1) ^ 3$



# Latihan

3. Hitung hasil ekspresi matematika berikut

a.  $15 \cdot 2 \cdot 2 / 6 -$

b.  $27 \cdot 12 \cdot 5 \% 3 \cdot -$