

SINKRONISASI PADA THREAD

MUTEX
SEMAPHORE

- Saat banyak thread yang running secara concurrent, mereka butuh komunikasi satu sama lain (sinkronisasi)

<u>THREAD A</u>	<u>THREAD B</u>
<pre>a = r; a++; r = a; printf("r = %d\n", r);</pre>	<pre>b = r; b -- ; r = b; printf("r = %d\n", r);</pre>

- Berapa nilai r ? Nilai r Sulit diprediksi karena kedua thread saling berebut menggunakan variable r sehingga hasil akhir dari r menjadi sulit diprediksi.
- Salah satu Sinkronisasi : Mutual Exclusion

Race Condition

- Sintaks `#include<pthread.h>` pada baris ke-5 adalah file header untuk mengakses POSIX thread library.
- Baris 24 `pthread_create()` digunakan untuk membuat thread baru.
- Function `tambah` pada baris ke 10 s/d 19 adalah aktifitas dari thread yang barusan dibuat atau thread T0.
- Baris 33 yaitu `pthread_join()` digunakan untuk menunggu thread T0 selesai dieksekusi.
- Ada variable global bernama `bilangan` yang awalnya bernilai nol (0).
- Baris 26 s/d 31 variabel `bilangan` ditambah satu sampai `bilangan` bernilai 20.
- Baris 12 s/d 17 variabel `bilangan` juga ditambah satu sampai `bilangan` bernilai 20.
- Berapa hasil akhir ?

```
student@debian8:~$ ./race_condition
Nilai Bilangan Awal = 0
Nilai Bilangan Akhir = 20
student@debian8:~$ ./race_condition
Nilai Bilangan Awal = 0
Nilai Bilangan Akhir = 20
```

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<unistd.h>
#include<errno.h>
#include<pthread.h>
```

```
int bilangan = 0;
pthread_t T0;
```

```
void *tambah(void *a) {
    int i,j;
    for (i = 0; i < 20; i++) {
        j = bilangan;
        j++;
        sleep(1);
        bilangan = j;
    }
    return NULL;
}
```

Thread B

```
int main() {
    int i,j;
    printf("Nilai Bilangan Awal = %i\n", bilangan);
    if(pthread_create(&T0, NULL, tambah, NULL)==-1)
        error("thread tidak bisa dibuat");

    for ( i=0; i<20; i++) {
        j = bilangan;
        j++;
        sleep(1);
        bilangan = j;
    }

    void* result;
    pthread_join(T0, &result);
    printf("Nilai Bilangan Akhir = %i\n", bilangan);
    return 0;
}
```

Thread A

Fungsi PTHREAD JOIN

- Fungsi Thread join untuk membuat menunggu thread default menunggu sementara waktu saat thread-thread lain sedang dieksekusi
- Hampir sama dengan fungsi wait

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>

/* record yang berisi parameter yang akan dicetak. */
struct char_print_parms {
    /* karakter yang akan dicetak. */
    char character;

    /* jumlah pencetakan. */
    int count;
};

void* char_print (void* parameters) {
    /* lakukan casting cookie pointer agar memiliki tipe yang benar. */
    struct char_print_parms* p = (struct char_print_parms*) parameters;
    int i;
    for (i = 0; i < p->count; ++i){
        fputc (p->character, stderr);
        sleep(1); }
    return NULL;
}

int main (){
    pthread_t thread1, thread2;
    struct char_print_parms data_thread1, data_thread2;
    data_thread1.character = 'x';
    data_thread1.count = 5;
    pthread_create (&thread1, NULL, &char_print, &data_thread1);
    data_thread2.character = 'o';
    data_thread2.count = 5;
    pthread_create (&thread2, NULL, &char_print, &data_thread2);
    pthread_join (thread1, NULL);
    pthread_join (thread2, NULL);
    return 0;
}
```

Tanpa Join

```
student@debian8:~$ ./thread_join
student@debian8:~$
```

Dengan Join

```
student@debian8:~$ ./thread_join
oxoxoxoxstudent@debian8:~$
```

MUTEX



MUTEX

- mutex lock sebagai pengatur lalu lintas sinyal.

```
pthread_mutex_t a_lock = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
```

- Mutex harus diset sebagai variable global karena seluruh thread yang sedang running akan melihat/menggunakan mutex ini

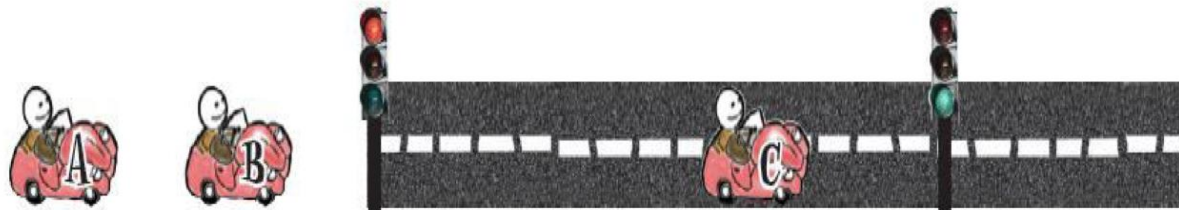
Proses MUTEX

- tentukan dulu apa atau bagian mana dari kode program di atas yang harus menjadi critical section.

```
for (i = 0; i < 20; i++) {  
    j = bilangan;  
    j++;  
    sleep(1);  
    bilangan = j;  
}
```

← Critical Section

- Hanya satu proses yang bisa akses critical section

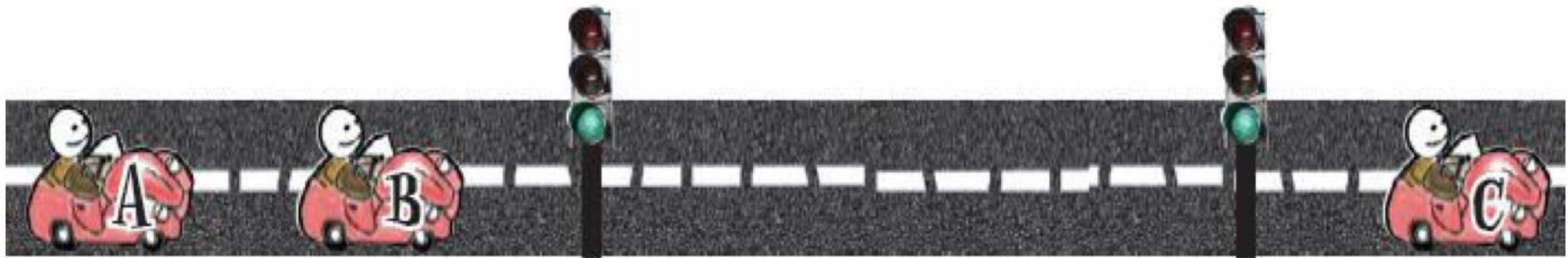


```
pthread_mutex_lock(&a_lock);  
/* Critical Section ... */
```

← Hanya satu thread saja yang akan masuk/mengakses bagian ini

Proses MUTEX

- Selesai Critical section, unlock signal



```
/* .. Akhir dari Critical Section */  
pthread_mutex_unlock(&a_lock);
```


Dengan MUTEX

```
x@x-laptop:~$ gcc bilangan_mutex.c -lpthread -o test
x@x-laptop:~$ ./test
Nilai Bilangan Awal = 0
Nilai Bilangan Akhir = 40
x@x-laptop:~$
```

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<unistd.h>
#include<errno.h>
#include<pthread.h>

pthread_mutex_t bilangan_lock = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
int bilangan = 0;
pthread_t T0;

void *tambah(void *a) {
    int i,j;
    pthread_mutex_lock(&bilangan_lock);
    for (i = 0; i < 20; i++) {
        j = bilangan;
        j++;
        sleep(1);
        bilangan = j;
    }
    pthread_mutex_unlock(&bilangan_lock);
    return NULL;
}

int main() {
    int i,j;
    printf("Nilai Bilangan Awal = %i\n", bilangan);
    if(pthread_create(&T0, NULL, tambah, NULL)==-1)
        error("thread tidak bisa dibuat");
    pthread_mutex_lock(&bilangan_lock);
    for ( i=0; i<20; i++) {
        j = bilangan;
        j++;
        sleep(1);
        bilangan = j;
    }
    pthread_mutex_unlock(&bilangan_lock);
    void* result;
    pthread_join(T0, &result);
    printf("Nilai Bilangan Akhir = %i\n", bilangan);
    return 0;
}
```

Critical Section

Critical Section

Semaphore

- Semaphore adalah counter atau penanda yang digunakan mengatur sinkronisasi saat proses atau thread berbagi (shared) sumber daya yang sama pada saat yang sama.
- Pada saat berbagi sumber daya bersama maka harus ada jaminan bahwa hanya satu proses yang mengakses sumber daya tersebut pada suatu waktu tertentu (mutual exclusion).

CARA KERJA SEMAPHORE

- Dua Operasi Semaphore
 - Operasi Wait (nama lainnya: P (Proberen) atau Down atau Lock)
 - Operasi Signal (nama lainnya: V (Verhogen) atau Up atau Unlock atau Post)
- Wait maka nilai counter berkurang 1.
 - Jika counter bernilai negative maka proses/thread ini akan dipaksa berhenti (sleep).
 - Proses/thread yang diberi operasi Wait akan dipaksa berhenti sampai proses/thread tersebut diberi tanda Signal.
- Signal maka nilai counter bertambah 1.
 - Proses/thread yang diberi operasi/tanda Signal akan running dan harus berhenti jika diberi tanda Wait.
 - Kalo proses/thread lebih besar atau sama dengan nol maka akan running (unblock).

CARA KERJA SEMAPHORE

- Dengan menggunakan semaphore maka dapat diatur thread mana yang harus running terlebih dahulu sehingga kedua thread tidak berebutan menggunakan variable bilangan.

THREAD A	THREAD B
<pre>for (i = 0; i < 20; i++) { j = bilangan; j++; sleep(1); bilangan = j; }</pre>	<pre>for (i = 0; i < 20; i++) { k = bilangan; k++; sleep(1); bilangan = k; }</pre>

bilangan = 0
Init (&yosua, 0);

THREAD A	THREAD B
<pre>for (i = 0; i < 20; i++) { j = bilangan; j++; sleep(1); bilangan = j; } Signal(&yosua);</pre>	<pre>Wait(&yosua); for (i = 0; i < 20; i++) { k = bilangan; k++; sleep(1); bilangan = k; }</pre>

```
int bilangan = 0; // VARIABEL GLOBAL YANG DISHARE BERSAMA ANTARA
```

```
// THREAD 1 DAN THREAD TAMBAH
```

```
pthread_t T0;
```

```
int semaphore; /* variabel semaphore */
```

```
// FUNCTION DARI SEMAPHORE
```

```
void sem_p(int id, int value){ // untuk ganti nilai semaphore dengan -1 atau 1
```

```
    struct sembuf sem_b;
```

```
    int v;
```

```
    sem_b.sem_num = 0; sem_b.sem_op = -1; /* P() */
```

```
    sem_b.sem_flg = SEM_UNDO;
```

```
    if (semop(id, &sem_b, 1) == 1)
```

```
        fprintf(stderr, "\nError...Semaphore P Decrement Gagal");
```

```
}
```

```
void sem_v(int id, int value){ // untuk ganti nilai semaphore dengan -1 atau 1 struct sembuf sem_b;
```

```
    int v;
```

```
    struct sembuf sem_b;
```

```
    sem_b.sem_num = 0;
```

```
    sem_b.sem_op = 1; /* V() */
```

```
    sem_b.sem_flg = SEM_UNDO;
```

```
    if(semop(id, &sem_b, 1) == -1)
```

```
        fprintf(stderr, "\nError...Semaphore V Increment Gagal");
```

```
}
```

```
void sem_create(int semid, int initval){
```

```
    int semval;
```

```
    union semun { int val;
```

```
        struct semid_ds *buf; unsigned short *array;
```

```
    } s;
```

```
    s.val = initval;
```

```
    if((semval = semctl(semid, 0, SETVAL, s)) < 0)
```

```
        fprintf(stderr, "\nsemctl error...");
```

```
}
```

```
void sem_wait(int id){ // Decrement P
```

```
    int value = -1;
```

```
    sem_p(id, value);
```

```
}
```

```
void sem_signal(int id){ // Increment V
```

```
    int value = 1;
```

```
    sem_v(id, value);
```

```
}
```

```
// END FUNCTION SEMAPHORE
```

CONTOH SEMAPHORE

```
void *tambah(void *a) {
```

```
    int i,j; sem_wait(semaphore);
```

```
    for (i = 0; i < 20; i++) {
```

```
        j = bilangan;
```

```
        j++;
```

```
        sleep(1);
```

```
        bilangan = j;
```

```
    }
```

```
    return NULL;
```

```
}
```

```
int main() {
```

```
    int i,j;
```

```
    printf("Nilai Bilangan Awal = %i\n", bilangan);
```

```
    // BUAT SEMAPHORE "semaphore"
```

```
    if((semaphore = semget(IPC_PRIVATE, 1, 0666|IPC_CREAT)) == -1){
```

```
        printf("\nError... Tidak bisa buat semaphore");
```

```
        exit(1);
```

```
    }
```

```
    sem_create(semaphore, 0);
```

```
    if(pthread_create(&T0, NULL, tambah, NULL)==-1) error("thread tidak bisa dibuat");
```

```
    // THREAD INI YANG RUNNING DULUAN KEMUDIAN THREAD TAMBAH
```

```
    for ( i=0; i<20; i++) {
```

```
        j = bilangan;
```

```
        j++; sleep(1);
```

```
        bilangan = j;
```

```
    }
```

```
    sem_signal(semaphore);
```

```
    void* result;
```

```
    pthread_join(T0, &result);
```

```
    printf("Nilai Bilangan Akhir = %i\n", bilangan); return 0;
```

```
}
```

```
x@x-laptop:~$ ./test
```

```
Nilai Bilangan Awal = 0
```

```
Nilai Bilangan Akhir = 40
```

```
x@x-laptop:~$
```

- Awalnya thread B **akan dipaksa berhenti** karena ada operasi Wait (nilai semaphore yang awalnya bernilai nol akan dikurangi 1 sehingga = -1)
- Thread A langsung bekerja. Saat thread A selesai, signal dijalankan yang membuat nilai semaphore = 0
- Setelah semaphore bernilai 0, maka thread B akan bekerja.

STUDI KASUS

- Terdapat 2 proses A dan B dimana masing-masing proses memiliki 2 buah thread
- Diatur agar Proses A thread a1 kerja lebih dahulu diikuti oleh Proses B thread b1. Selanjutnya thread b2 akan dieksekusi dan terakhir adalah eksekusi thread a2.



$a1 \rightarrow b1 \rightarrow b2 \rightarrow a2$

STUDI KASUS (SOLUSI)

- Gunakan 2 buah semaphore

init (&yosua, 0);
init (&sir, 1);

Proses A

```
Wait (&sir);  
a1;  
Signal (&yosua);  
Wait (&sir);  
a2;
```

Proses B

```
Wait (&yosua);  
b1;  
b2;  
Signal (&sir);
```

Proses A

```
Wait (&sir);
```

$\text{sir} = (1-1) = 1$

```
a1;
```

Run !!!

```
Signal (&yosua);
```

```
Wait (&sir);
```

```
a2;
```

Proses B

```
Wait (&yosua);
```

$\text{yosua} = (0-1) = -1$

```
b1;
```

```
b2;
```

```
Signal (&sir);
```

X

Block !!!

Proses A

```
Wait (&sir);
```

```
a1;
```

```
Signal (&yosua);
```

```
Wait (&sir);
```

```
a2;
```

X

$\text{yosua} = (-1+1) = 0$

$\text{sir} = (0-1) = -1$

BLOCK !!!

Proses B

```
Wait (&yosua);
```

```
b1;
```

```
b2;
```

```
Signal (&sir);
```

RUN

Proses A

```
Wait (&sir);
```

```
a1;
```

```
Signal (&yosua);
```

```
Wait (&sir);
```

```
a2;
```

RUN !!!

Proses B

```
Wait (&yosua);
```

```
b1;
```

```
b2;
```

```
Signal (&sir);
```

$\text{sir} = (-1+1) = 0$