

Penjadwalan Process

Penjadwalan Process

- ❖ Konsep Dasar Penjadwalan Proses.
 - ✓ Preemptive & Non-Preemptive Scheduling.
 - ✓ Dispatcher.
- ❖ Kriteria Penjadwalan.
- ❖ Algoritma Penjadwalan.
 - ✓ FCFS (First Come First Server) Scheduling.
 - ✓ SJF (Shortest Job First) Scheduling.
 - ✓ Priority Scheduling.
 - ✓ Round Robin Scheduling.

Overview Penjadwalan (1)

- ❖ Penjadwalan adalah fungsi dasar dari sistem operasi → semua resources komputer dijadwalkan sebelum digunakan.
- ❖ Penjadwalan CPU adalah pemilihan proses dari *Ready Queue* untuk dapat dieksekusi.
- ❖ Penjadwalan CPU didasarkan pada sistem operasi yang menggunakan prinsip **Multiprogramming**.
- ❖ Penjadwalan bertugas memutuskan :
 - Proses yang harus berjalan.
 - Kapan dan selama berapa lama proses itu berjalan.

Overview Penjadwalan (2)

- Pada saat CPU Idle → SO harus memilih proses yang ada dalam memori utama (Ready Queue) dan mengalokasikan CPU untuk mengeksekusinya.

Preemptive & Non-Preemptive Scheduling

❖ Terdapat 2 strategi penjadwalan :

❖ Penjadwalan **Non Preemptive**

❖ Jika proses sedang menggunakan CPU → proses tersebut akan membawa CPU sampai proses tersebut melepaskannya (berhenti dalam keadaan wait).

❖ Penjadwalan **Preemptive**

❖ Pada saat proses sedang menggunakan CPU → CPU dapat diambil alih oleh proses lain.

❖ Dalam hal ini harus selalu dilakukan perbaikan data.

Dispatcher

- **Dispatcher** adalah suatu modul yang akan memberikan kontrol pada CPU terhadap penyeleksian proses.
- **Dispatch Latency** adalah waktu yang dibutuhkan untuk menghentikan suatu proses dan menjalankan proses yang lain.

Kriteria Scheduling (1)

- ❖ **Adil**, proses-proses diperlakukan sama, dalam artian adil. Adil disini tidak berarti terdapat perlakuan yang sama kepada setiap process, melainkan terdapat beberapa variabel seperti prioritas, dll yang akan dipelajari nanti.
- ❖ **CPU Utilization**, diharapkan agar CPU selalu dalam keadaan sibuk, sehingga penggunaan CPU lebih optimal.
- ❖ **Throughput**, adalah banyaknya proses yang selesai dikerjakan dalam satu satuan waktu. Sasaran penjadwalan adalah memaksimalkan jumlah job yang diproses dalam satu satuan waktu.
- ❖ **Turn Around Time**, adalah banyaknya waktu yang diperlukan untuk mengeksekusi proses, dari mulai menunggu untuk meminta tempat di memori utama, menunggu di Ready Queue, eksekusi oleh CPU dan mengerjakan I/O.
 - ❖ **Turn Around Time** = waktu eksekusi + waktu tunggu.
 - ❖ Sasaran Penjadwalan adalah meminimalkan waktu **Turn Around Time**.

Kriteria Scheduling (2)

- ❖ **Waiting-Time**, adalah waktu yang diperlukan oleh suatu proses untuk menunggu di *ready queue*. Sasaran Penjadwalan : meminimalkan waiting time. Untuk membandingkan algoritma penjadwalan CPU adalah rata-rata waktu tunggu (Average Waiting Time) = AWT
- ❖ **Response-Time**, adalah waktu yang diperlukan oleh suatu proses dari minta dilayani hingga ada respon pertama menanggapi permintaan tersebut . Sasaran penjadwalan : meminimalkan waktu tanggap.

Scheduling Algorithm

- Proses yang belum mendapatkan jatah alokasi dari CPU akan mengantri di *ready queue*.
- Algoritma Penjadwalan diperlukan untuk mengatur giliran proses–proses tersebut.
- Algoritma–algoritma penjadwalan :
 - FCFS (First Come First Serve).
 - SJF (Sortest Job First).
 - Priority.
 - Round Robin.

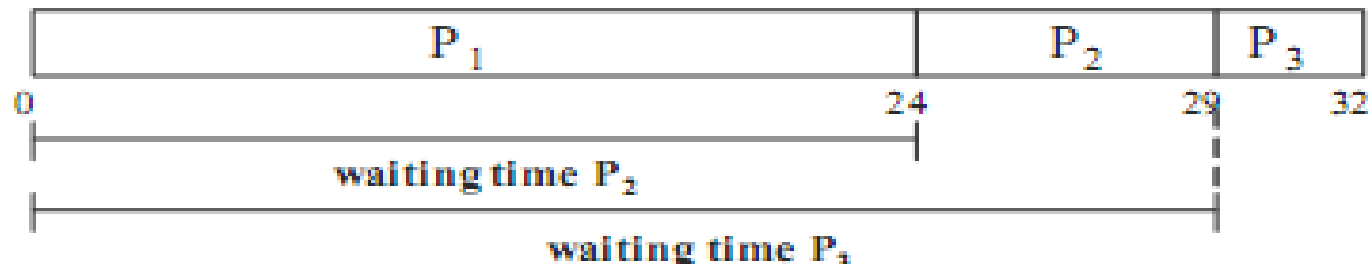
FCFS Algorithm (I)

- Penjadwalan ini merupakan penjadwalan *Non Preemptive*.
- Dalam penjadwalan FCFS (*First Come First Serve*) :
 - Proses yang pertama kali minta jatah waktu untuk menggunakan CPU akan dilayani terlebih dahulu.
 - Begitu proses mendapatkan jatah waktu CPU → proses dijalankan sampai selesai/ sampai proses tersebut melepaskannya, yaitu jika proses tersebut berhenti atau meminta I/O.

FCFS Algorithm (2)

- Contoh FCFS Scheduling :

Ada 3 buah proses yang datang secara berurutan yakni, P_1 selama 24 ms, P_2 selama 5 ms, P_3 selama 3 ms. Maka *Gantt Chart*-nya :



Average Waiting Time = $(0+24+29)/3 = 17,6$ ms

Kelemahan FCFS

Kelemahan dari algoritma ini:

1. *Waiting time* rata-ratanya cukup lama.
2. Terjadinya *convoy effect*, yaitu proses-proses menunggu lama untuk menunggu 1 proses besar yang sedang dieksekusi oleh CPU. Algoritma ini juga menerapkan konsep non-preemptive, yaitu setiap proses yang sedang dieksekusi oleh CPU tidak dapat di-interrupt oleh proses yang lain.

SJF (Shortest Job First) Algorithm (I)

- ❖ Mendahulukan proses dengan Burst-Time terkecil.
#Burst time = lama waktu kerja CPU

- ❖ Ada 2 Tipe :

Jika ada proses P1 yang datang pada saat P0 sedang berjalan → akan dilihat CPU burst P1 →

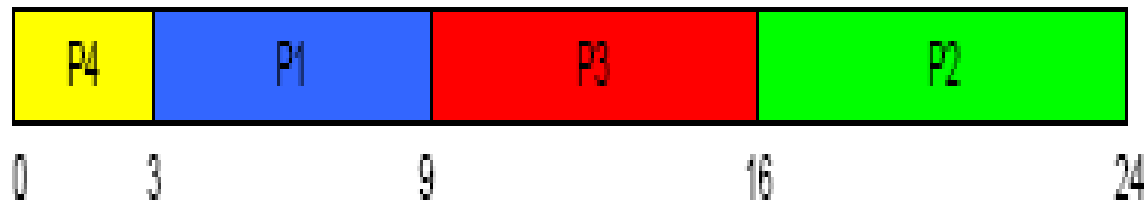
- ❖ **Preemptive**, Jika CPU burst P1 lebih kecil dari sisa waktu yang dibutuhkan oleh P0 → CPU ganti dialokasikan untuk P1. Biasa disebut dengan shortest Remaining Time First (SRTF)

- ❖ **Non Preemptive**, Akan tetap menyelesaikan P0 sampai habis CPU burstnya.

SJF Algorithm (2)

- Contoh SJF Scheduling → **Non Preemptive**
 - Waktu kedatangan sama

Proses	Waktu
P1	6
P2	8
P3	7
P4	3

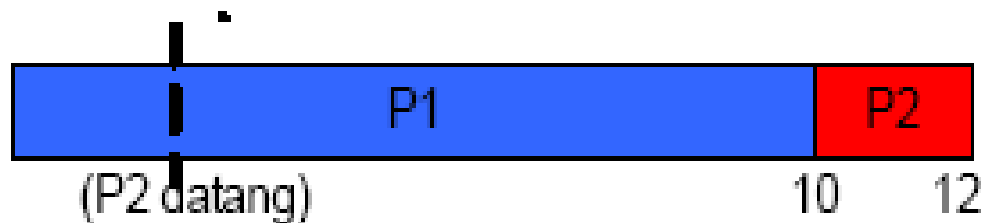


$$AWT = (0 + 3 + 9 + 16)/4 = 7 \text{ ms}$$

SJF Algorithm (3)

- Contoh SJF Scheduling → **Non Preemptive**
 - Waktu kedatangan tidak sama

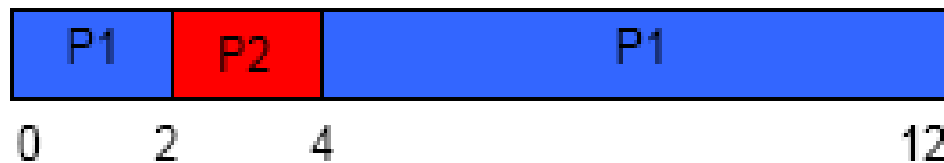
Proses	Waktu	Urutan	Kedatangan
P1	10	1	0
P2	2	2	2



SJF Preemptive atau shortest Remaining Time First (SRTF)

- Contoh SJF Scheduling → **Preemptive**
 - Waktu kedatangan tidak sama

Proses	Waktu	Urutan	Kedatangan
P1	10	1	0
P2	2	2	2



Contoh SJF Scheduling → Preemptive

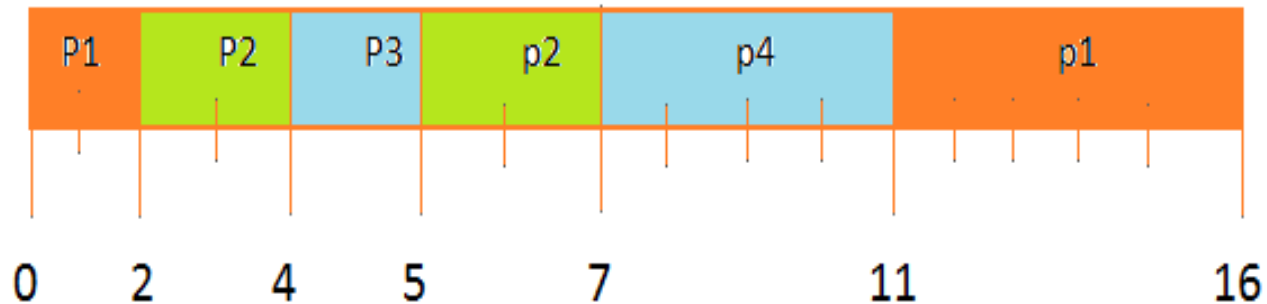
<u>Proses</u>	<u>Arrival time</u>	<u>Burst Time</u>
---------------	---------------------	-------------------

<i>P1</i>	0.0	7
-----------	-----	---

<i>P2</i>	2.0	4
-----------	-----	---

<i>P3</i>	4.0	1
-----------	-----	---

<i>P4</i>	5.0	4
-----------	-----	---



- Average waiting time = $(9 + 1 + 0 + 2) / 4 = 3$

Round Robin Algorithm (1)

- ❖ Konsep dasar algoritma ini menggunakan time sharing
- ❖ Pada dasarnya, prinsip hampir sama dengan FCFS, tapi bersifat *preemptive*
- ❖ Tiap proses akan dibatasi waktu prosesnya, yang disebut *quantum time*
- ❖ Keuntungan algoritma round robin :
 - ❖ Adanya keseragaman waktu
- ❖ Kelemahannya :
 - ❖ Jika quantum time sangat besar → switching yang terjadi akan semakin sedikit (seperti FCFS)
 - ❖ Jika quantum time terlalu kecil → switching yang terjadi akan semakin banyak, sehingga banyak waktu yang terbuang

Round Robin Algorithm (2)

❖ Ketentuan Algoritma *Round Robin* adalah :

- Jika proses memiliki *CPU Burst* $<$ *Quantum Time*, maka proses akan melepaskan CPU, jika telah selesai digunakan
→ CPU dapat segera digunakan oleh proses selanjutnya
- Jika proses memiliki *CPU Burst* $>$ *Quantum Time*, maka proses tersebut akan dihentikan jika sudah mencapai *quantum time* dan selanjutnya mengantri kembali pada posisi *tail queue* (ekor dari *ready queue*), CPU kemudian menjalankan proses berikutnya
- Jika *quantum time* belum habis dan proses menunggu suatu kejadian (selesainya operasi I/O), maka proses menjadi blocked dan CPU dialihkan ke proses lain

Round Robin Algorithm (3)

❖ Contoh Round Robin Scheduling :

Quantum time = 4 ms

Proses	Burst Time (ms)
P1	24
P2	3
P3	3

P1	P2	P3	P1	P1	P1	P1	P1	
0	4	7	10	14	18	22	26	30

Proses	Waiting Time (ms)
P1	6
P2	4
P3	7

Average Waiting Time =
 $(6 + 4 + 7)/3 = 5.66$

Priority Scheduling (1)

- ❖ Tiap proses diberi skala prioritas, proses yang mendapatkan prioritas tertinggi mendapat jatah waktu pemroses
- ❖ Jika beberapa proses memiliki prioritas yang sama akan digunakan algoritma FCFS
- ❖ Prioritas meliputi :
 - ❖ Waktu
 - ❖ Memori yang dibutuhkan
 - ❖ Banyaknya file yang dibuka
 - ❖ Perbandingan antara rata-rata I/O Burst dengan rata-rata CPU Burst

Priority Scheduling (2)

- ❖ Algoritma Priority Scheduling dapat bersifat *Preemptive* atau *Non Preemptive*.

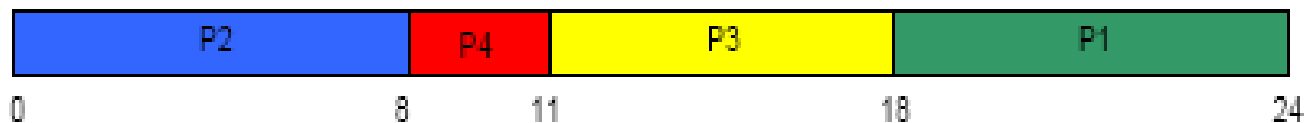
Jika ada proses P1 yang datang pada saat P0 sedang berjalan → akan dilihat prioritas P1, Jika prioritas $P1 > P0$, maka :

- ❖ Pada *Non Preemptive*, Algoritma tetap akan menyelesaikan P0 sampai habis CPU burstnya dan meletakkan P1 pada posisi head queue.
- ❖ Pada *Preemptive*, P0 akan dihentikan dulu dan CPU ganti dialokasikan untuk P1.

Priority Scheduling (3)

❖ Contoh Priority Scheduling

Proses	Waktu	Prioritas	Kedatangan
P1	6	4	0
P2	8	1	0
P3	7	3	0
P4	3	2	0



Waiting Time P2=0, P4=8, P3=11, P1=18

$AWT = (0+8+11+18)/4 = 9.2 \text{ ms}$