オペレーティングシステム 第4章 スケジューリング

OS 1 / 16

評価基準

- スループット (Throughput)
- ターンアラウンド時間(Turnaround time)
- レスポンス時間(Response time)
- 締め切り (Deadline)
- その他 (公平性, 省エネ, 予測性など)

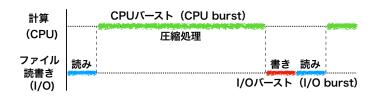
OS 2 / 16

スケジューリングの目標

 コンピュータの種類	重視する性能
メインフレーム(バッチ処理)	スループット、ターンアラウンド時間
ネットワークサーバ	レスポンス時間,スループット
デスクトップパソコン	レスポンス時間
モバイルデバイス	レスポンス時間,省エネルギー
組込み制御	締め切り

OS 3 / 16

CPUバウンドプロセス



(a) CPUバウンド (CPU-bound) プロセス

- 動画圧縮の例
- I/O バウンドプロセス (エクセル)

OS 4 / 16

I/O バウンドプロセス



(b) I/Oバウンド(I/O-bound)プロセス

• スプレッドシートの例

OS 5 / 16

FCFS スケジューリング(1)

プロセス	到着時刻	CPU バースト時間 (ms)
P_1	0	100
P_2	0	20
P_3	0	10

	P_1	P_2	P_3	
0	10	0 1	.20 1	130

- *P*₁, *P*₂, *P*₃ の順に実行
- 平均ターンアラウンド時間 ((100 + 120 + 130)/3 = 117 ms)

◆ロト ◆団ト ◆豆ト ◆豆 ・ りゅぐ

OS 6 / 16

FCFS スケジューリング(2)

プロセス	到着時刻	CPU バースト時間 (ms)
P_1	0	100
P_2	0	20
P_3	0	10

	P_2	P_3	P_1	
C	2	0 3	0 1	30

- P₂, P₃, P₁の順に実行
- 平均ターンアラウンド時間((20+30+130)/3=60 ms)

OS 7 / 16

SJF スケジューリング

プロセス	到着時刻	CPU バースト時間 (ms)	
P_1	0	100	-
P_2	0	20	
P_3	0	10	
P_3	P_2	P_1	
0	10 30	0	130

• 平均ターンアラウンド時間((10+30+130)/3=57 ms)

OS 8 / 16

SJF スケジューリング(比較のため)

プロセス	到着時刻	CPUバース	ト時間 (ms)			
P_1	0	6	0			
P_2	10	4	0			
P_3	60	3	0			
	P_1		P_3		P_2	
0		6	0	90		130

- SJF はプリエンプションなし
- 平均ターンアラウンド時間 (((60-0)+(90-10)+(130-60))/3=70 ms)

OS 9 / 16

SRTF スケジューリング

プロセス	到着時刻	CPU バースト時間 (ms)
P_1	0	60
P_2	10	40
P_3	60	30

	P_1		P_2	P_1	I	93		P_1	
0	1	0	5	0 6	0	9	0	1	30

- SRTF はプリエンプションあり
- 平均ターンアラウンド時間 (((130-0)+(50-10)+(90-60))/3=67 ms)

◆ロト ◆部 ト ◆ 恵 ト ◆ 恵 ・ 夕 Q (~)

OS 10 / 16

RRスケジューリング(1)

プロセス	到着時刻	CPU バースト時間 (ms)
P_1	0	60
P_2	10	40
P_3	60	30

	P_1	P_2	P_1	P_2	P_1	P_2	P_1	P_3	P_2	P_1	P_3	P_1	P_3	
-													20 13	

- クォンタムタイム= 10ms
- 平均ターンアラウンド時間 (((120-0)+(90-10)+(130-60))/3=90)

OS 11 / 16

RRスケジューリング(2)

プロセス	到着時刻	CPU バースト時間 (ms)
P_1	0	60
P_2	10	40
P_3	60	30

	P_1	P_2	P_1	P_3	
C	50		90 1	.00	130

- クォンタムタイム= 50ms
- 平均ターンアラウンド時間 (((100-0)+(90-10)+(130-60))/3=83 ms)

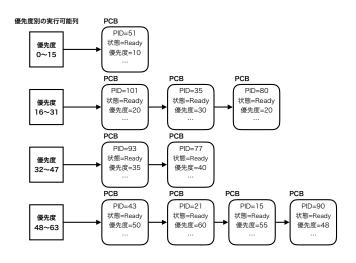
OS 12 / 16

優先度順スケジューリング

- 静的・動的
- スタベーション
- ・エージング

OS 13 / 16

FB スケジューリング



• エージング

os

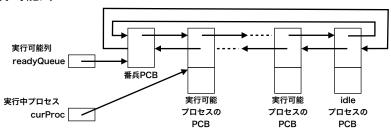
TacOS のスケジューラ

```
// プロセスキューで p1 の前に p2 を挿入する p2 -> p1
void insProc(PCB p1, PCB p2) {
 p2.next=p1;
 p2.prev=p1.prev;
 p1.prev=p2;
 p2.prev.next=p2;
// プロセススケジューラ:プロセスを優先度順で readyQueue に登録する
// (カーネル外部からも呼び出されるのでここで割込み禁止にする)
public void schProc(PCB proc) {
 int r = setPri(DI|KERN):
                                        // 割り込み禁止、カーネル
 int enice = proc.enice;
 PCB head = readyQueue.next;
                                        // 実行可能列から
                                        // 優先度がより低い
 while (head.enice <= enice)
                                        // プロセスを探す
   head = head.next:
                                        // 見つけたプロセスの
 insProc(head,proc);
                                        // 直前に挿入する
 setPri(r):
                                        // 割り込み状態を復元する
```

15 / 16

TacOS の実行可能列(参考)

- yield
- dispatch
- 実行可能列



os