



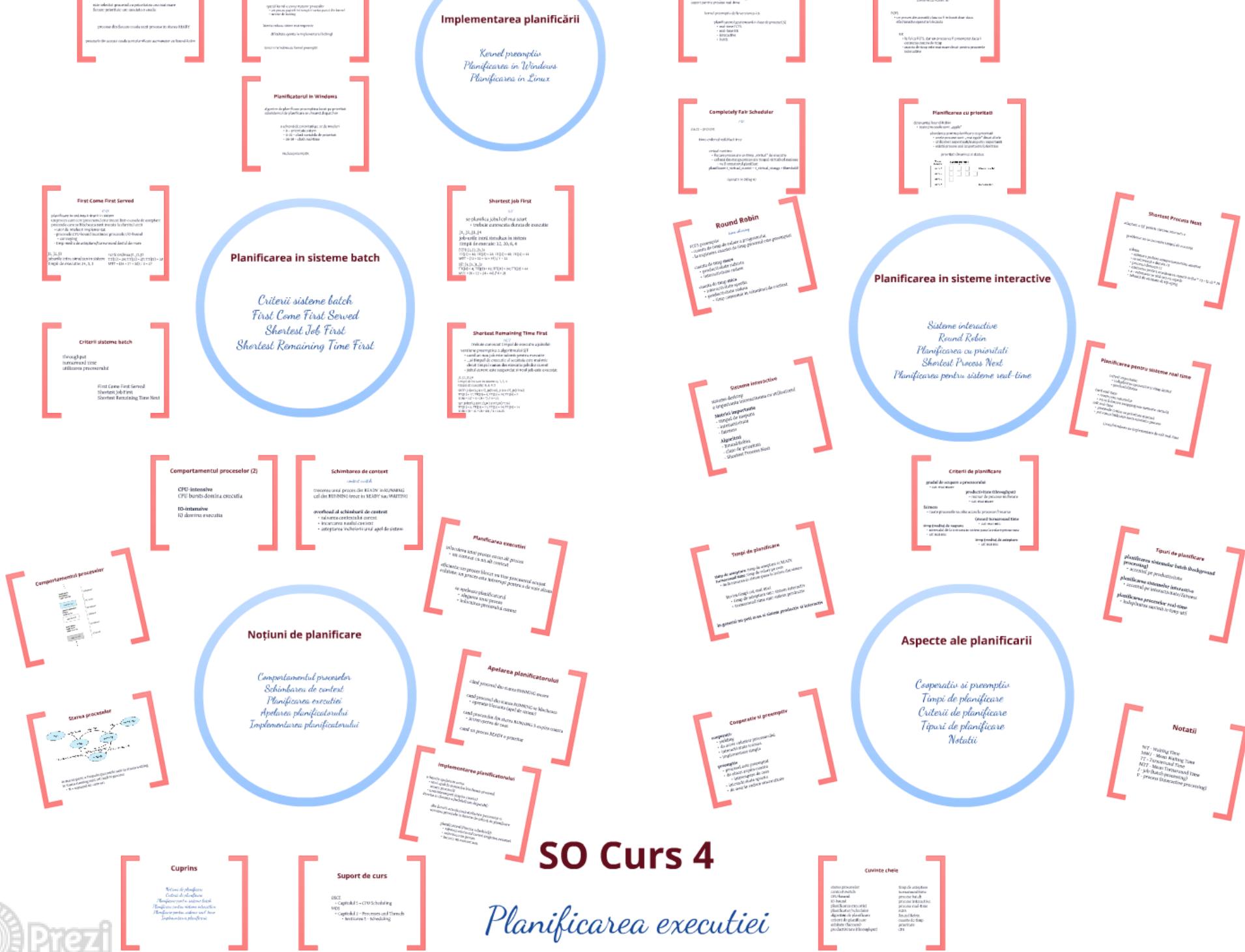
Cuprins

Noticie de planificare
Criterii de planificare
Tipuri de planificare
Implementarea planificatorului
Notatii

Supt de curs
GEC2 - Cursuri I - CIVS Scholastic
MDS - Cursuri II - Proiect si Metode
- Tematica 3 - Planificare

SO Curs 4

Planificarea executiei





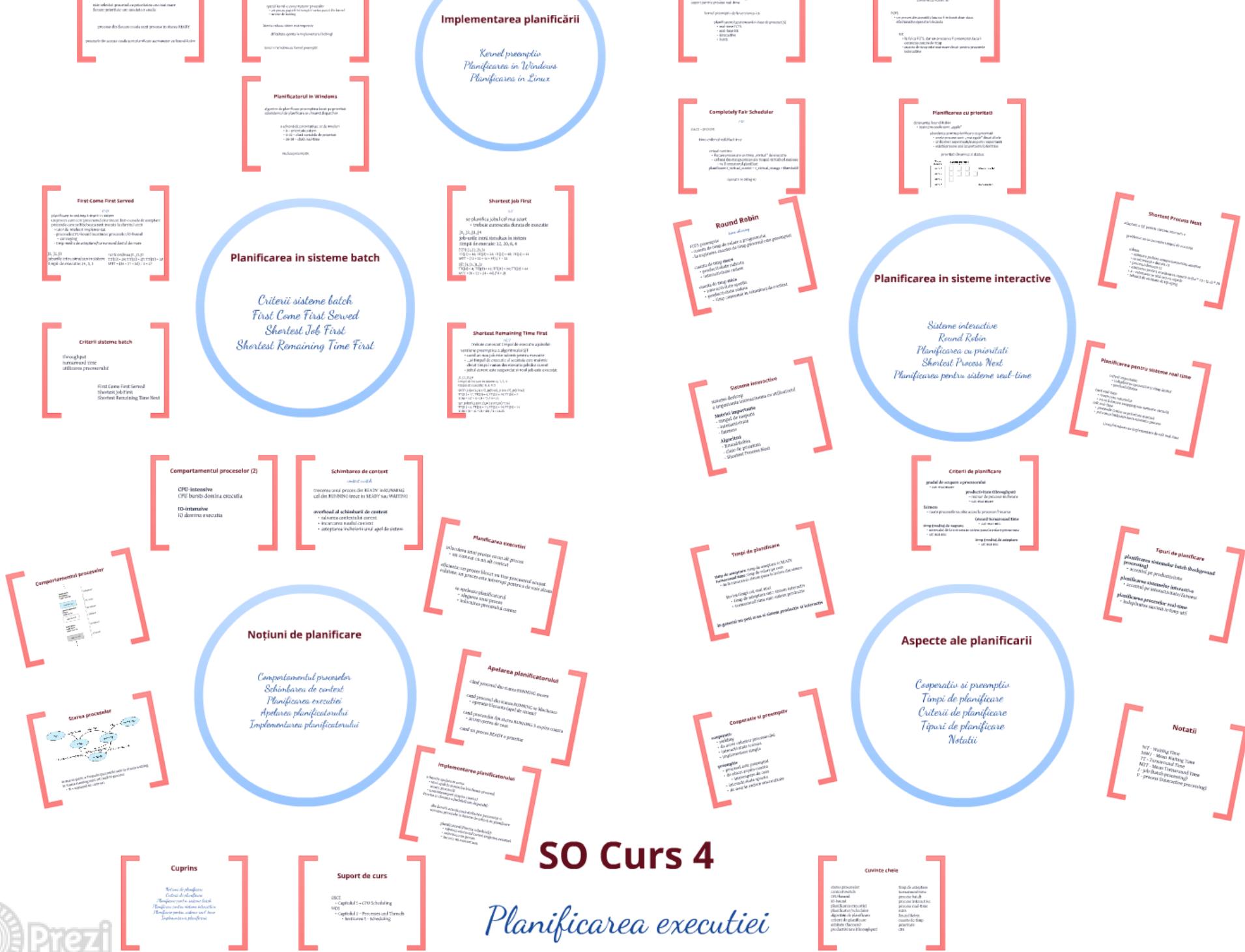
Cuprins

Noticie de planificare
Criterii de planificare
Tipuri de planificare
Implementarea planificatorului
Notatii

Supt de curs
GEC2 - Cursuri I - CIVS Scholastic
MDS - Cursuri II - Proiect si Metode
- Tematica 3 - Planificare

SO Curs 4

Planificarea executiei



Suport de curs

OSCE

- Capitolul 5 – CPU Scheduling

MOS

- Capitolul 2 – Processes and Threads
 - Secțiunea 5 - Scheduling

Cuprins

Notiuni de planificare

Criterii de planificare

Planificare pentru sisteme batch

Planificare pentru sisteme interactive

Planificare pentru sisteme real-time

Implementarea planificarii

Noțiuni de planificare

Comportamentul proceselor

Schimbarea de context

Planificarea executiei

Apelarea planificatorului

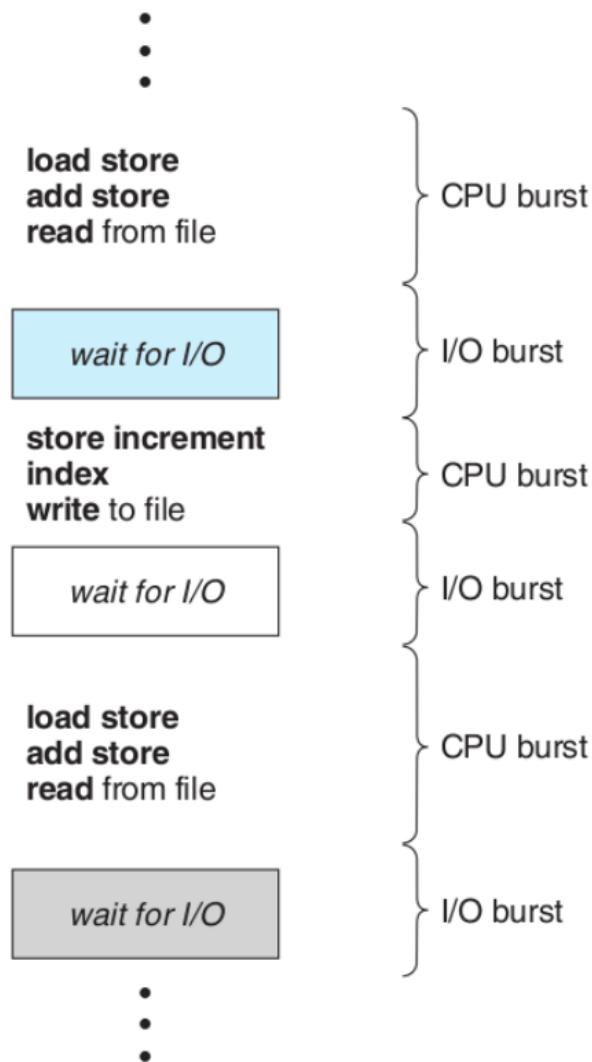
Implementarea planificatorului

Imple

o functie apelata de
• unui apel de sist
moare procesul
• unei intreruperi
functia se cheama sc

altceva

Comportamentul proceselor



Comportamentul proceselor (2)

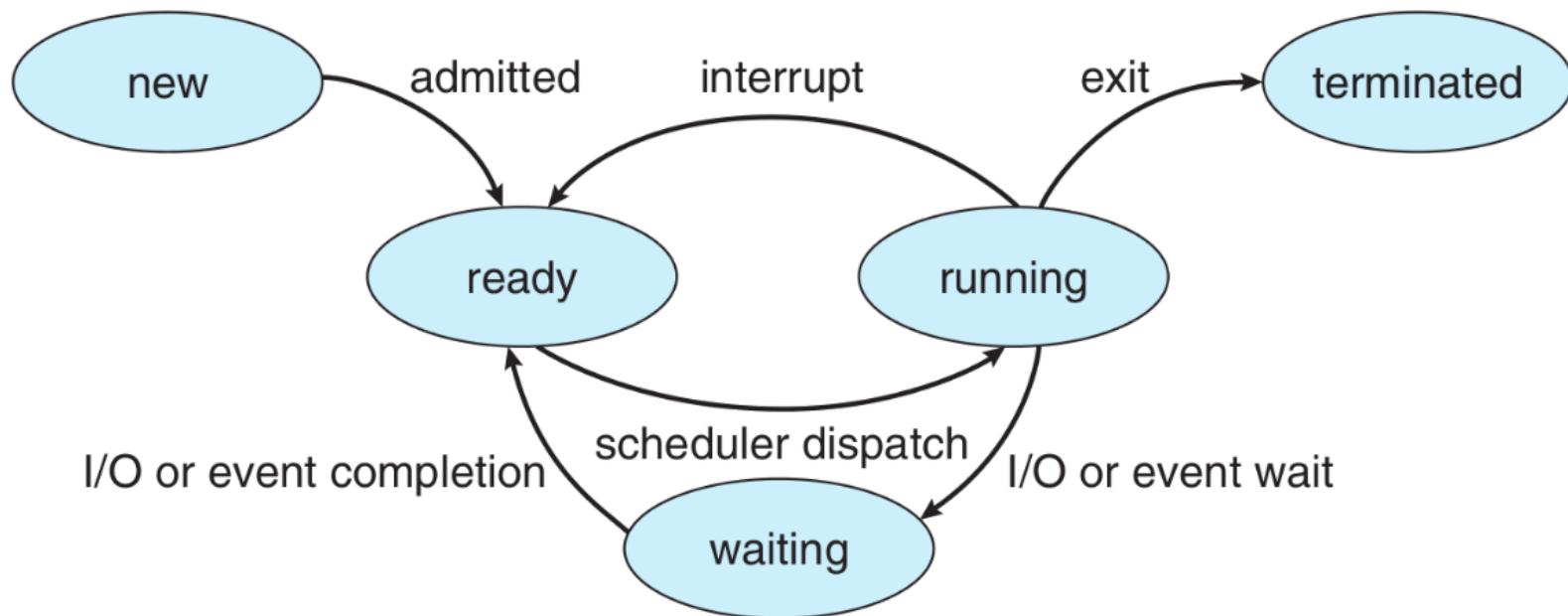
CPU-intensive

CPU bursts domina executia

IO-intensive

IO domina executia

Starea proceselor



în mare parte a timpului procesele sunt în starea waiting
în starea running sunt cel mult N procese

- N = numărul de core-uri

Schimbarea de context

context switch

trecerea unui proces din READY in RUNNING
cel din RUNNING trece in READY sau WAITING

overhead al schimbarii de context

- salvarea contextului curent
- incarcarea noului context
- asteptarea incheierii unui apel de sistem

Planificarea executiei

inlocuirea unui proces cu un alt proces

- un context cu un alt context

eficienta: un proces blocat nu tine procesorul ocupat

echitate: un proces este intrerupt pentru a da voie altuia

se apeleaza planificatorul

- alegerea unui proces
- inlocuirea procesului curent

Apelarea planificatorului

când procesul din starea RUNNING moare

când procesul din starea RUNNING se blochează

- operatie blocanta (apel de sistem)

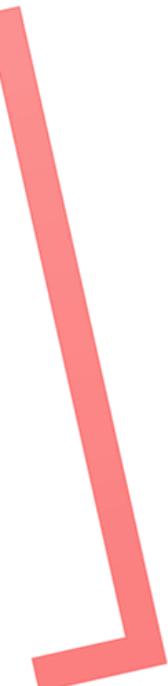
când procesului din starea RUNNING ii expira cuanta

- intreruperea de ceas

când un proces READY e prioritar

Aspecte ale planificarii

*Cooperativ și preemptiv
Timpi de planificare
Criterii de planificare
Tipuri de planificare
Notatii*



Cooperativ si preemptiv

cooperativ

- yielding
- da acces voluntar procesorului
- interactivitate scazuta
- implementare simpla

preemptiv

- procesul este preemptat
- de obicei expira cuanta
 - intrerupere de ceas
- interactivitate sporita
- de avut in vedere sincronizare

Timpi de planificare

temp de asteptare: temp de asteptare in READY

turnaround time: temp de rulare pe ceas

- de la intrarea in sistem pana la iesirea din sistem

Dorim timpi cat mai mici

- temp de asteptare mic: sistem interactiv
- turnaround time mic: sistem productiv

in general nu poti avea si sistem productiv si interactiv

Criterii de planificare

gradul de ocupare a procesorului

- cat mai mare

productivitate (throughput)

- numar de procese incheiate
- cat mai mare

fairness

- toate procesele sa aiba acces la procesor/resurse

(mean) turnaround time

- cat mai mic

temp (mediu) de raspuns

- intervalul de la intrarea in sistem pana la rulare prima oara
- cat mai mic

temp (mediu) de asteptare

- cat mai mic

Tipuri de planificare

planificarea sistemelor batch (background processing)

- accentul pe productivitate

planificarea sistemelor interactive

- accentul pe interactivitate/fairness

planificarea proceselor real-time

- indeplinirea sarcinii in timp util

Notatii

WT - Waiting Time

MWT - Mean Waiting Time

TT - Turnaround Time

MTT - Mean Turnaround Time

J - job (batch processing)

P - process (interactive processing)

Planificarea în sisteme batch

Criterii sisteme batch

First Come First Served

Shortest Job First

Shortest Remaining Time First

Criterii sisteme batch

throughput
turnaround time
utilizarea procesorului

First Come First Served
Shortest Job First
Shortest Remaining Time Next

First Come First Served

FCFS

planificare in ordinea intrarii in sistem

un proces care cere procesorul este trecut într-o coada de asteptare
procesele care se blocheaza sunt trecute la sfarsitul cozii

- + usor de inteles si implementat
- procesele CPU-bound incetinesc procesele I/O-bound
 - convoying
- timp mediu de asteptare/turnaround destul de mare

J1, J2, J3

joburile intra simultan in sistem

timpii de executie: 24, 3, 3

FCFS: ordinea J1, J2, J3

$TT(J1) = 24; TT(J2) = 27; TT(J3) = 30$

$MTT = (24 + 27 + 30) / 3 = 27$

Shortest Job First

SJF

se planifica jobul cel mai scurt

- trebuie cunoscuta durata de executie

J1, J2, J3, J4

job-urile intră simultan în sistem

timpii de execuie: 12, 20, 8, 4

FCFS: J1, J2, J3, J4

$TT(J1) = 12; TT(J2) = 32; TT(J3) = 40; TT(J4) = 44$

$MTT = (12 + 32 + 40 + 44) / 4 = 32$

SJF: J4, J3, J1, J2

$TT(J4) = 4; TT(J3) = 12; TT(J1) = 24; TT(J2) = 44$

$MTT = (4 + 12 + 24 + 44) / 4 = 21$

Shortest Remaining Time First

SRTF

trebuie cunoscut timpul de executie a jobului
versiune preemptiva a algoritmului SJF

- cand un nou job este submis pentru executie
- ...si timpul de executie al acestuia este mai mic decat timpul ramas din executia jobului curent
- jobul curent este suspendat si noul job este executat

J1, J2, J3, J4

timpii de intrare tn sistem: 0, 1, 2, 3

timpii de executie: 8, 4, 9, 5

SRTF: J1(0:1), J2(1:5), J4(5:10), J1(10:17), J3(17:26)

TT(J1) = 17; TT(J2) = 4; TT(J3) = 24; TT(J4) = 7

TTM = $(17 + 4 + 24 + 7) / 4 = 13$

SJF: J1(0:8), J2(8:12), J4(12:17), J3(17:26)

TT(J1) = 8; TT(J2) = 11; TT(J3) = 24; TT(J4) = 14

TTM = $(8 + 11 + 24 + 14) / 4 = 14.25$

Planificarea in sisteme interactive

Sisteme interactive

Round Robin

Planificarea cu prioritati

Shortest Process Next

Planificarea pentru sisteme real-time

Planifi

cri

• P

hard real-ti

• rezervare

• nu se folo

soft real-time

• procesele c

• pot cauza îr

Linux/

Sisteme interactive

sisteme desktop
e importanta interactiunea cu utilizatorul

Metrici importante

- timpul de raspuns
- interactivitate
- fairness

Algoritmi

- Round Robin
- clase de prioritati
- Shortest Process Next

Round Robin

time sharing

FCFS preemptiv

- cuanta de timp de rulare a programului
- la expirarea cuantei de timp procesul este preemptat

cuanta de timp **mare**

- productivitate ridicata
- interactivitate reduse

cuanta de timp **mica**

- interactivitate sporita
- productivitate redusa
 - timp consumat in schimbari de context

Planificarea cu prioritati

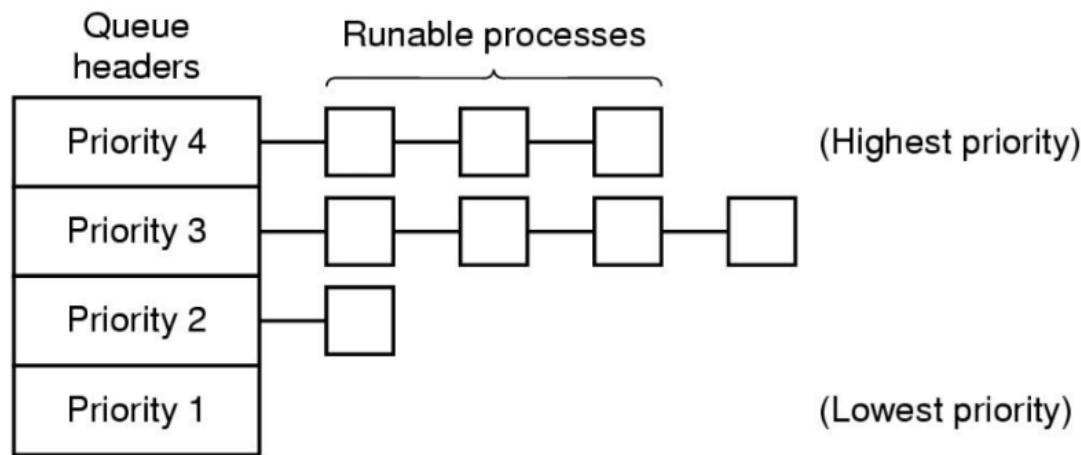
dezavantaj Round-Robin

- toate procesele sunt „egale”

abordarea pentru planificare cu prioritati

- unele procese sunt „mai egale” decat altele
- utilizatori importanți/mai puțin importanți
- există procese mai importante/prioritare

prioritati dinamice si statice



Shortest Process Next

adaptare a SJF pentru sisteme interactive

problema: nu se cunoaste timpul de executie

solutie

- estimare pe baza comportamentului anterior
- se estimează o durată T_0
- procesul durează T_1
- estimarea pentru următoarea cantă va fi $a * T_1 + (1-a) * T_0$
- a – estimarea se uită sau nu repede
- tehnică de estimare de tip aging

Planificarea pentru sisteme real time

criterii importante

- indeplinirea operatiilor in timp limitat
- predictibilitatea

hard real-time

- rezervarea resurselor
- nu se foloseste swapping sau memorie virtuală

soft real-time

- procesele critice au prioritate maximă
- pot cauza întârzieri mari celorlalte procese

Linux/Windows au implementare de soft real-time

Cuvinte cheie

starea proceselor

context switch

CPU-bound

IO-bound

planificarea executiei

planificator/scheduler

algoritmi de planificare

criterii de planificare

echitate (fairness)

productivitate (throughput)

temp de asteptare

turnaround time

procese batch

procese interactive

procese real-time

FCFS

Round Robin

cuanta de timp

prioritate

CFS

