

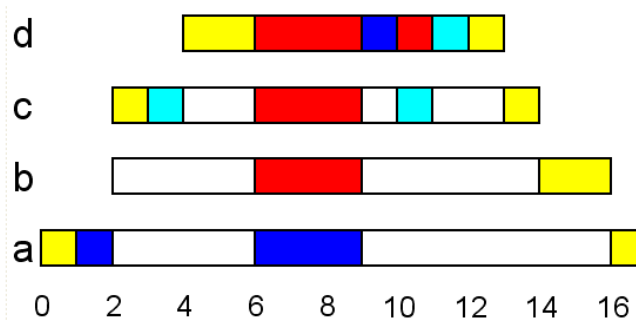


Real-Time Systems (RTSYST)

Week 7

DE HAAGSE
HOGESCHOOL

Priority inheritance voorbeeld



- Executing
- Executing with Q locked
- Executing with V locked
- Preempted
- Blocked

taak	prio	execution	release time
d	4	EEQVE	4
c	3	EVVE	2
b	2	EE	2
a	1	EQQQQE	0

170

Blocking Priority inheritance



- De tijd dat een taak blocked kan zijn is nu beperkt.

$$B_i = \sum_{k=1}^K usage(k, i)C(k)$$

- B = maximum blocking time
- K = aantal gebruikte resources
- $usage(k, i)$ = boolean functie
 - 1 als er een taak is met prioriteit lager dan P_i en een taak met prioriteit hoger of gelijk aan P_i (dit kan taak i zelf zijn) die de resource k delen.
- $C(k)$ = maximale tijd dat resource k gebruikt wordt.

Blocking Response time analyse



$$R_i = C_i + B_i + I_i$$

$$R_i = C_i + B_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j$$

$$w_i^{n+1} = C_i + B_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{w_i^n}{T_j} \right\rceil C_j$$

Blocking Priority inheritance

- Priority inheritance kan **niet** eenvoudig geïmplementeerd worden!
 - Bij semaphoren en condition variabelen is vaak **niet** te achterhalen op **wie** je wacht (wie de `sem_post` of `pthread_cond_signal` zal geven)!



- Bij message passing is het vaak **niet** te achterhalen op wie je wacht (wie de `mq_send` zal doen waarop de `mq_receive` moet wachten)!
- Alternatief: **priority ceiling**

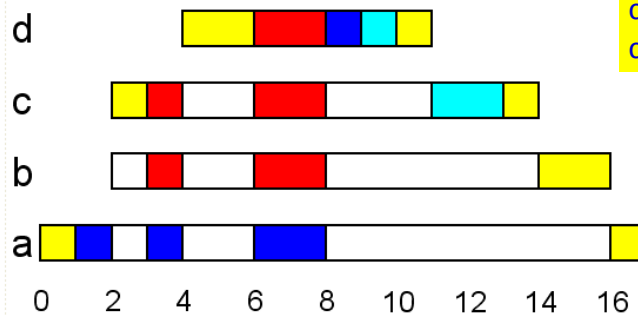
DE HAAGSE 173
HOGESCHOOL

FPS-DMPO Priority ceiling

- Original Ceiling Priority Protocol OCPP:
 - Elke taak heeft een static priority.
 - Elke resource heeft een **ceiling** priority = maximale prioriteit van de processen die deze resource delen.
 - Een taak die een taak met een hogere prioriteit blocked erft de hogere prioriteit.
 - Een taak kan alleen een resource gebruiken als zijn prioriteit hoger is dan de **ceiling** van alle door andere taken gebruikte resources.
- **Voordelen:**
 - Proces kan maar 1x blocked worden.
 - Deadlock is niet mogelijk.
 - Mutual exclusive gaat altijd "van zelf" goed.
 - Transitive blocking is niet mogelijk.

DE HAAGSE 174
HOGESCHOOL

OCPP voorbeeld



ceiling Q = 4
ceiling V = 4

- Executing
- Executing with Q locked
- Executing with V locked
- Preempted
- Blocked

taak	prio	execution	release time
d	4	EEQVE	4
c	3	EVVE	2
b	2	EE	2
a	1	EQQQQE	0

175

OCPP Blocking



- Eerste resource kan altijd worden gebruikt.
- Tweede resource kan alleen worden gebruikt als er geen taak is met een hogere prioriteit die **beide** resources gebruikt.
- De tijd dat een taak blocked kan zijn wordt nu:

$$B_i = \max_{k=1}^K usage(k, i)C(k)$$

- Impementatie is nog steeds net zo moeilijk!
- Alternatief: **Immediate CPP**.

DE HAAGSE 176
HOGESCHOOL

FPS-DMPO Priority ceiling

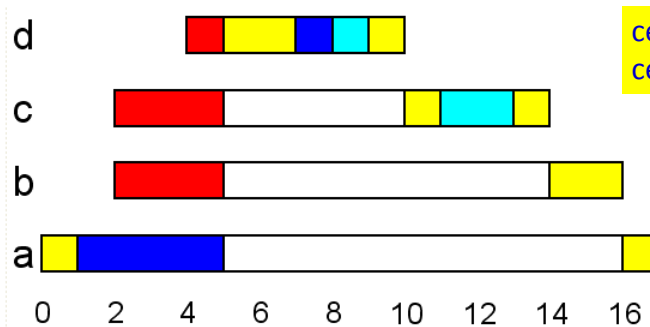


- Immediate Ceiling Priority Protocol ICPP:
 - Elke taak heeft een static priority.
 - Elke resource heeft een ceiling priority = maximale prioriteit van de processen die deze resource delen.
 - Als een taak een resource gebruikt krijgt die taak de **ceiling** prioriteit van de resource.

- Voordelen:
 - Proces kan maar 1x blocked worden.
 - Deadlock is niet mogelijk.
 - Mutual exclusive gaat altijd "van zelf" goed.
 - Transitive blocking is niet mogelijk.
 - Ten opzichte van OCPP:
 - Eenvoudiger te implementeren.
 - Minder taak wisselingen.

DE HAAGSE 177
HOGESCHOOL

ICPP voorbeeld



ceiling Q = 4
ceiling V = 4

- Executing
- Executing with Q locked
- Executing with V locked
- Preempted
- Blocked

taak	prio	execution	release time
d	4	EEQVE	4
c	3	EVVE	2
b	2	EE	2
a	1	EQQQQE	0

178

POSIX Priority Based Scheduling

- FIFO
 - Een thread blijft running totdat de thread blocked of preempted wordt.
 - Een thread die preempted wordt komt vooraan de readyqueue te staan.
- Round-Robbin
 - Een thread blijft running totdat de thread blocked of preempted wordt of totdat de time-slice is verstreken.
 - Een thread die preempted wordt komt vooraan de readyqueue te staan.
 - Een thread waarvan de time-slice is verstreken komt **achter** de threads met gelijke prioriteit op de readyqueue te staan.
- Sporadic Server
- Other

DE HAAGSE 179
HOGESCHOOL

Priority Protect Protocol =ICPP

- `int pthread_mutexattr_getprotocol(const pthread_mutexattr_t* attr, int* protocol);`
- `int pthread_mutexattr_setprotocol(pthread_mutexattr_t* attr, int protocol);`
 - mogelijke waarden voor `protocol`:
 - PTHREAD_PRIO_NONE
 - PTHREAD_PRIO_INHERIT
 - PTHREAD_PRIO_PROTECT
- `int pthread_mutexattr_getprioceiling(const pthread_mutexattr_t* attr, int* prioceiling);`
- `int pthread_mutexattr_setprioceiling(pthread_mutexattr_t* attr, int prioceiling);`

Bij een mutex weet je wel wie de `pthread_mutex_unlock` gaat doen!

POSIX naam voor ICPP

QNX

DE HAAGSE 180
HOGESCHOOL

Huiswerk



- Boek: H11
 - 11.8 en 11.9 bestuderen.
 - Opgaven 5 en 6 maken.

DE HAAGSE 181
HOGESCHOOL

Tentamenopgave



- Een programma bestaat uit 5 threads T1 t/m T5. Deze threads gebruiken 4 gedeelde resources R1 t/m R4. Elke resource is mutual exclusive beveiligd met een mutex M1 t/m M4. Deze mutexen gebruiken het **priority inheritance protocol**. Als een thread een resource toegewezen heeft gekregen dan kan deze thread de resource voor een bepaalde maximale tijd bezetten. In de onderstaande tabel staat k voor het nummer van de resource en $C(k)$ voor de maximale tijd dat resource k bezet kan worden.

k	$C(k)$
1	20
2	15
3	10
4	5

DE HAAGSE 182
HOGESCHOOL

Tentamenopgave



- In de volgende tabel staat aangegeven welke resources elke thread gebruikt. In de onderstaande tabel staat i voor het nummer van de thread, $T(i)$ voor de periodetijd van thread i en $C(i)$ voor de maximale executietijd van thread i . Gegeven is dat de deadline van elke taak gelijk is aan zijn periodetijd.

i	$T(i)$	$C(i)$	Gebruikt
1	100	50	R1, R3
2	200	45	R2, R3, R4
3	350	20	R2
4	300	15	-
5	400	25	R1

Alle gegeven tijden zijn in ms.

DE HAAGSE¹⁸³
HOGESCHOOL

Tentamenopgave



- A. (5)
Bepaal de prioriteit van de 5 processen als RMPA (**R**ate **M**onotonic **P**riority **A**ssignment) wordt gebruikt. De hoogste prioriteit is 5 en de laagste prioriteit is 1.
- B. (15)
Bereken voor elke thread i de blocking time $B(i)$.
- C. (15)
Bereken voor thread 1, 3 en 5 of de deadline wordt gehaald en geef, indien de deadline wordt gehaald, de response tijd R_i .

DE HAAGSE¹⁸⁴
HOGESCHOOL

Tentamenopgave



k	$C(k)$
1	20
2	15
3	10
4	5

i	$T(i)$	$C(i)$	Gebruikt
1	100	50	R1, R3
2	200	45	R2, R3, R4
3	350	20	R2
4	300	15	-
5	400	25	R1

i	$P(i)$	$T(i)$	$C(i)$	Gebruikt
1	5	100	50	R1, R3
2	4	200	45	R2, R3, R4
4	3	300	15	-
3	2	350	20	R2
5	1	400	25	R1

DE HAAGSE¹⁸⁵
HOGESCHOOL