



Vorlesung Einführung in die Informatik: Systeme und Anwendungen im SS 2001

Übungsblatt 2 — Lösungsskizze

Aufgabe 3 (insgesamt 20 Punkte)

LÖSUNG der Variante 1

Ablaufprotokoll

P ₁	P ₂	Werte
		b(1)=b(2)=false
	WHILE b(1) (=false) DO;	b(1)=b(2)=false
WHILE b(2) (=false) DO; b(1) := true; -- kritischer Bereich		b(2)=false b(1)=true
	b(2) := true; -- kritischer Bereich	b(2)=true b(1)=true

Somit können beide Prozesse gleichzeitig in den kritischen Bereich eintreten.

Problem liegt in der ungünstigen Prozessorvergabe.

Unterbrechung von Prozeß P₂ zwischen

test : WHILE b(1) DO;

und

set : b(2) := true;

LÖSUNG der Variante 2

Wechselseitiger Ausschluß ist realisiert, da o.B.d.A. schon der reine Wunsch des Prozesses P_1 — $b(1):=true$; — Prozess P_2 in die Warteschleife — $WHILE\ b(1)\ DO$; — schickt. (und umgekehrt)

Ablaufprotokoll

P_1	P_2	Werte
		$b(1)=b(2)=false$
	$b(2) := true$;	$b(2)=true$ $b(1)=false$
$b(1) := true$;		$b(1)=b(2)=true$
	$WHILE\ b(1)\ (=true)\ DO$;	$b(1)=b(2)=true$
$WHILE\ b(2)\ (=true)\ DO$;		$b(1)=b(2)=true$
\vdots	\vdots	

Problem liegt wieder in der ungünstigen Prozessorvergabe.

Deadlock, da keiner der beiden Prozesse aus der While-Schleife rauskommt, ganz gleich wie die Prozessorvergabe agiert.

LÖSUNG der Variante 3

Ablaufprotokoll

P ₁	P ₂	Werte
		b(1)=b(2)=false
	b(2) := true;	b(2)=true b(1)=false
b(1) := true;		b(1)=b(2)=true
	WHILE b(1) (=true) DO BEGIN b(2):=false; -- warten b(2):=true; END;	b(1)=b(2)=true
WHILE b(2) (=true) DO BEGIN b(1):=false; -- warten b(1):=true; END;		b(1)=b(2)=true
⋮	⋮	

Problem des aufeinander Wartens liegt wieder in der ungünstigen Prozessorvergabe.

Allerdings muß es jetzt auch ungünstig weitergehen! Andernfalls ...

P ₁	P ₂	Werte
⋮	⋮	
	WHILE b(1) (=true) DO ... BEGIN b(2):=false; -- warten	b(1)=true b(2)=false
WHILE b(2) (=false) DO -- kritischer Bereich		b(1)=true b(2)=false