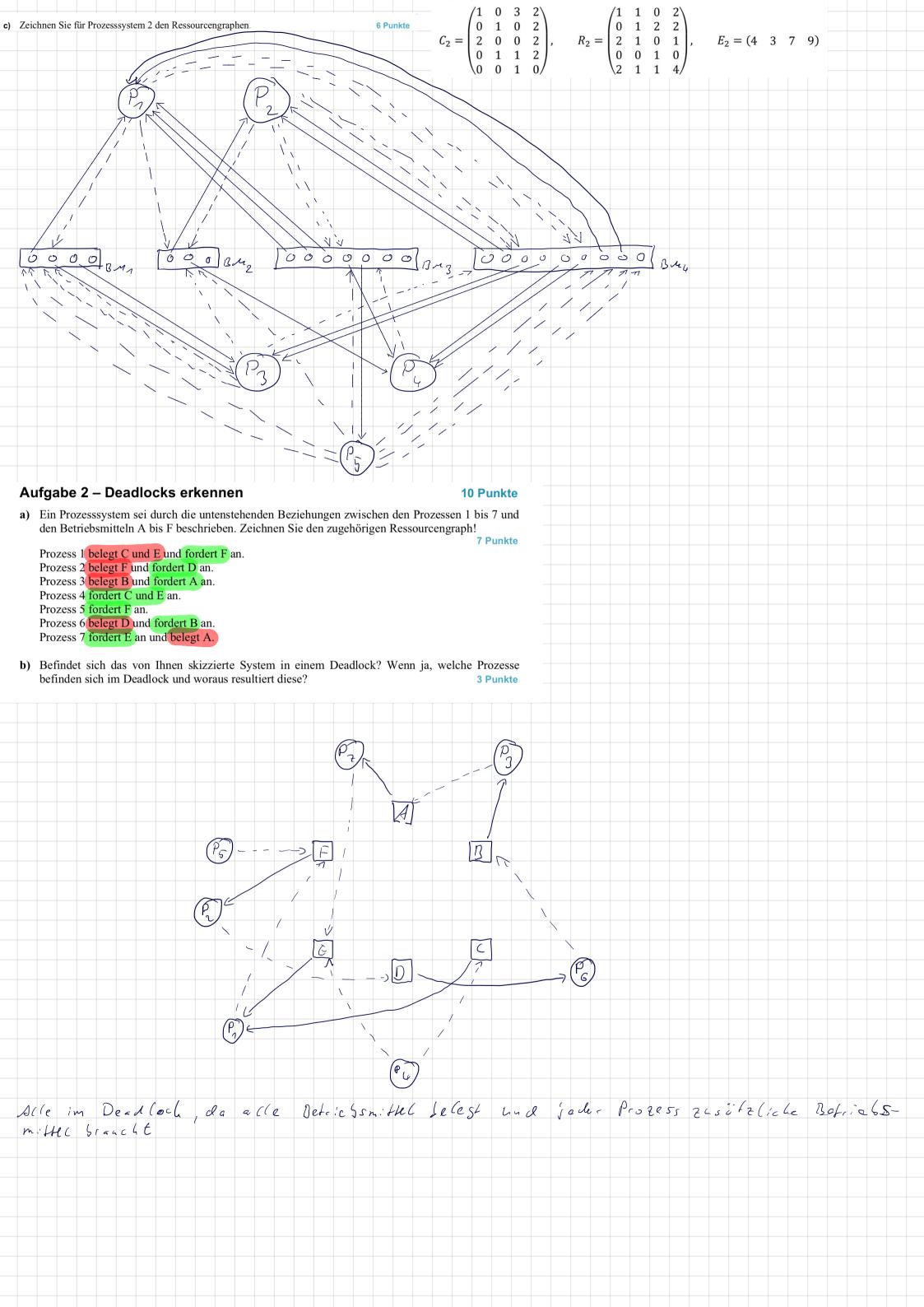
## Aufgal Gegeben $C_1 =$ $C_2 =$ $C_3 =$ a) Ermi b) Ermit zeiger Termi Verkl (Bank c) Zeich 5)1. PED 2. 3.

abe 1 – Banker's Algorithmus en sind die drei folgenden Prozesssysteme:	35 Punkt	a) 1. B <sub>1</sub> =	$= \sum_{i=1}^{5} C_{i,1} = (8)  A = C_{1} - D_{1} = 9 - 8 = 1$
$R_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 4 \\ 3 \end{pmatrix}, \qquad R_1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \\ 3 \\ 5 \end{pmatrix}, \qquad E_1 = (9)$		2. B, :	$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$
$= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \qquad R_2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 4 \end{pmatrix}, \qquad E_2 = (4)$			$= \mathcal{E}_2 - 3 = (1 \ 1 \ 2 \ 1)$ $= (5 \ 2 \ 7 \ 4)  A_7 = \mathcal{E}_3 - 3 = (2 \ 3 \ 3 \ 5)$
$= \begin{pmatrix} 3 & 0 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \qquad R_3 = \begin{pmatrix} 0 & 5 & 5 & 3 \\ 3 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 5 \\ 2 & 1 & 1 & 7 \end{pmatrix}, \qquad E_3 = (7  5)$	5 10 9)		
mitteln Sie für die obigen Prozesssysteme die Vektoren A und B.  mitteln Sie für die drei Systeme, ob sie deadlockfrei abgearbeitet werden kö gen Sie eine Folge sicherer Belegungen, die zur Befriedigung aller Anforder rminierung aller Prozesse führt. Für den Fall eines Deadlocks ermitteln S  rklemmung beteiligten Prozesse und zeigen die Zuweisungen, die zum Deadlock ankers-Algorithmus)	ungen und zu Sie die an de	a, ur er	
			Shill we den: $C_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ $N_1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ $B = (7)$ $A = E - B = (2)$
Protess 1 belomme 1 Ressource und of Sill nicht mehr sen Egend freie Res  Deadlock 1002	hann d source	ertis seste 4 Um P 10122	ecct werden: $C_1 = \begin{pmatrix} 3 \\ 3 \end{pmatrix}$ $R_1 = \begin{pmatrix} 3 \\ 5 \end{pmatrix}$ $D = \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix}$ $A = E - B = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$ $C_1 = C_2 = C_3 = C_4 = $
Py be homat Ressources: C2 = (2002 (0000 0102 2002 Py be homat Ressources: C2 = (0000 0102 2002		0000	B = (3 - 1 + 6)  A = E - 3 = (-1 + 2 + 3 - 3) $B = (2 + 1 + 4)  A = (-3 - 2 + 2 + 3 - 3)$
Pr Selonnt Ressourcer : Cz = (0000 000000000000000000000000000000	) R <sub>2</sub> =	(0000) 0300 2161	B=(2012) A=E-B=(2367)
Pz Sehomal Ressourcen ! (2= (0000) 0000 0000 0000 0000 0000 0000 00	R <sub>2</sub> =	00000	B=(6010) A=E-B=(4369)  B=(0000) A=E=(4379)
=) De = d (och fre i 2 / 3041 / 1030	R3=	(055) 1021 0400 2117 (0553)	B = (5 + 7 + 2)  A = E - 7 = (2 + 3 + 7)
Pg Le Limit Ressourcen! C3 = (304)  P3 Le Limit Ressource 4: C7 = (0000)		302 A 0400 0000 0000 0000 0000 0000	B = (5.172) A = E - B = (2437) $B = (4.142) A = E - B = (3467)$
P. Le Lomnt Nessourcen: (3 = (0000)	$\mathbb{R}_3$ = $\begin{pmatrix} \mathbb{R}_3 & \mathbb{R}_3 & \mathbb{R}_3 \end{pmatrix}$	0000	B=(3041) A= E-D=(4568)
P <sub>n</sub> be hommt Ressourcen! c <sub>3</sub> = (000 6)	R <sub>3</sub> =	00000	n= (0000) A= C = (75109)



Fachgebiet Verteilte Systeme Prof. Dr. Kurt Geihs FB16 – Elektrotechnik/Informatik Universität Kassel



Betriebssysteme WS 20/21 Übung: Stefan Jakob jakob@vs.uni-kassel.de http://www.vs.uni-kassel.de

## Aufgabe 3 - Buddy-Verfahren

15 Punkte

Ein System verfügt über 128 KiB Hauptspeicher, der zu Beginn komplett frei ist. Die minimale Blockgröße beträgt 4 KiB und es kommt das Buddy-Verfahren zum Einsatz. Nacheinander stellen drei Prozesse ihre Speicheranforderungen: Prozess A fordert 33 KiB, Prozess B 12 KiB und Prozess C 33 KiB. Welche Segmente existieren nach Befriedigung der Forderungen, welche sind frei und welche belegt? Vervollständigen Sie nachfolgende Tabellen!

12 8 KiB	ung von i	rozes	SA:													
644.0	A							F.ei								
32 4:0								T I								
16 U;B																
P WiB																
4 U:B																
Nach Prozess	B:															
121 KiB																
64 KiB			A	?												
32 U; D												F	~ e j			
16 U;B								3	1	P	-e:					
8 U;B																
4 W; B																
Nach Prozess	C:															
128 KiB																
64 KiB																
32 W.B																
16 Via																
8 (x:3)																
4 his																
Einlagerung hann nicht staft Sinden, da der Process C																
mit 33 kis in ein Segment der Größe 64 eingeladen verden muss																
Ein solches	S. Made	C ex	181.0	-La	Ser i	nich	1 m	e Lr								