# Sistemi II

2016/17

4. izpit

Izpit rešujete	e posamično	o. Naloge so	enakovre	dne. Pri	reševanju	ni d	lovoljena	uporal	за
literature ali	zapiskov.	Dovoljena je	uporaba	žepnega	računala.	Čas	pisanja	izpita	j∈
90 minut.									

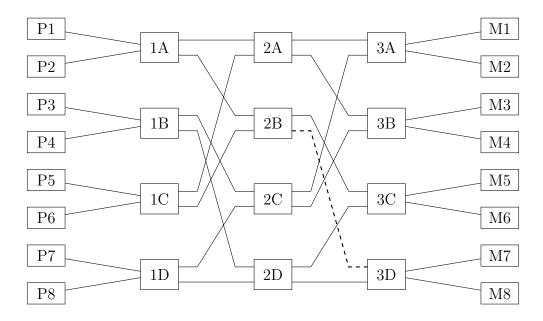
Veliko uspeha!	
Ime in priimek:	
Vpisna številka:	
Do doia.	

Imamo magnetni trdi disk. Diskovna glava (roka) se trenutno nahaja nad sledjo št. 25. V naslednjem vrstnem redu (skoraj sočasno) pridejo zahtevki za branje sektorjev, ki se nahajajo na naslednjih sledeh:

Glava za premik na *sosednjo* sled potrebuje 1 ms. Za vsakega od spodnjih algoritmov razporejanja opravil za diskovno roko določite vrstni red branj in skupni čas za premikanje roke:

- (a) "kdor prej pride, prej melje" (first-come, first-served);
- (b) najkrajša pot najprej;
- (c) algoritem dvigala.

Multiprocesorski sistem ima 8 procesorjev in 8 pomnilniških modulov, ki so povezani v $\Omega$ mrežo, kakor prikazuje spodnja slika:



(a) Spodnja tabela prikazuje seznam procesorjev in pomnilniških modulov, do katerih želijo procesorji dostopati:

Procesor	Pomnilnik	Pot sporočila
P3	M6	
P2	M8	
P5	М3	
P8	M7	

Procesor P3 pošlje sporočilo READ pomnilniškemu modulu M7 itd. Za vsako vrstico vpišite v tabelo seznam vseh stikal, preko katerih potuje sporočilo. Ali lahko vsa sporočila potujejo sočasno, ali se kje zalomi?

- (b) Če prekinemo žico med stikaloma 2B in 3D (na sliki je označena s prekinjeno črto), ne morejo več vsi procesorji dostopati do vseh pomnilniških modulov. Poiščite vse take pare procesorjev in pomnilniških modulov!
- (c) Kaj pa v primeru, če se pokvari stikalo 2C? Poiščite vse pare!

Naš sistem uporablja virtualni pomnilnik. Imamo 64-bitni virtualni naslovni prostor in 32-bitni fizični naslovni prostor. Velikost strani je 16 KB.

- (a) Koliko vnosov ima (enonivojska) tabela strani?
- (b) Naš sistem ima tudi TLB (Translation Lookaside Buffer), ki ima prostora za 64 vnosov. Poženemo program, ki bere 16-bitna števila iz tabele (array) velikosti 50 000:

```
short[] t = new short[50000];
int k;

for (int i=0; i<10000; i++) {
    for (int j=0; j<5; j++) {
        k = 10000 * j + i;
        // dostopamo do t[k]
    }
}</pre>
```

Kako učinkovit je TLB v tem primeru? (Natančneje, kolikokrat se bo zgodilo, da podatka ne bo v TLB in bo potreben dostop do tabele strani?) Predpostavite, da je pred začetkom izvajanja for zanke TLB prazen.

Za pet periodičnih procesov  $\Pi_1$ ,  $\Pi_2$ ,  $\Pi_3$ ,  $\Pi_4$  in  $\Pi_5$ , ki procesirajo video, imamo podane periode  $P_i$  in čase procesiranja  $C_i$  (v milisekundah). Za:

- (a) algoritem "najprej najbližji rok" (EDF) in
- (b) monotonični razporejevalni algoritem (RMS)

narišite diagram, ki prikazuje vrstni red preklapljanja med procesi za dolžino trajanja 150 ms. Podatki so naslednji:

Proces	$P_i$	$C_i$	
$\Pi_1$	40	5	
$\Pi_2$	60	10	
$\Pi_3$	55	15	
$\Pi_4$	35	5	
$\Pi_5$	60	15	

V primeru enakih prioritet ima prednost proces, ki se že izvaja oz. proces, ki ima manjšo zaporedno številko. Ali se pri katerem od algoritmov kaj zalomi?