Os

- ۹۶ کدام یک از موارد زیر، درست است؟
- الف ـ تعویض متن میان دو نخ سطح هسته، سربار یکسانی با تعویض متن میان دو نخ سطح کاربر ندارد. ب ـ نخهای سطح کاربر در بالای هسته و بدون پشتیبانی هسته کنترل میشوند.
 - ج ـ یک نخ می تواند همزمان بر روی چندین متغیر شرطی مسدود شود.
 - ۱) «ب» _ «ج»
 - ۲) «الف» _ «ج»
 - ۳) «الف» _ «ب»
 - ۴) «الف» _ «ب» _ «ج»
- 9۷- در سیستمی ۲۰ فرایند موجود هستند. اگر الگوریتم زمانبندی فرایندها، Round Robin با مقدار کوانتوام ۱۰ میلی ثانیه و زمان تعویض متن ۲ میلی ثانیه باشد، آنگاه حداکثر چند میلی ثانیه زمان لازم است که یک فرایند منتظر بماند تا نوبت به اجرای کوانتوم زمانی بعدیاش برسد؟
 - 180 (1
 - 190 (7
 - 77X (T
 - 740 (E
 - ۹۸- کدام مورد زیر، در مود کرنل انجام نمی شود؟

- ۲) تغییر اولویت فرایندها
- ۴) روشن شدن کامیپوتر

- ۱) خواندن ساعت سیستم
- ۳) تنظیم ساعت سیستم

۹۸ - کدام مورد زیر، در مود کرنل انجام <u>نمی شود</u>؟

۲) تغییر اولویت فرایندها

۱) خواندن ساعت سیستم

۴) روشن شدن کامیپوتر

۳) تنظیم ساعت سیستم

۹۹ یک سیستم کامپیوتری با فضای آدرس مجازی ۳۲ بیتی و اندازه صفحه ۴KB را درنظر بگیرید. همچنین فرض شده است که جدول صفحه دوسطحی مورد استفاده قرار گرفته است، بهگونهای که تعداد مدخلهای جدول صفحه سطح اول، چهار برابر اندازه هر جدول صفحه سطح دوم میباشد. همچنین هر ورودی جدول صفحه ۴ بایت است. اگر فرایندی ۱۰۲۴ صفحه از فضای آدرس مجازی را استفاده نماید، اندازه بیشینه برای جدول صفحه دوسطحی چند کیلوبایت است؟

- ۵۱۲ (۱
- 4089 (4
- 1074 (4
- TO DS (4

۱۰۰ اثر کانوی (Convoy effect)، در کدام الگوریتم زمانبندی زیر اتفاق میافتد؟

FCFS (7

SJF ()

Round Robin (*

MLFQ (*

۱۰۱ در یک سیستم کامپیوتری با ۵ فرایند در حالِ اجرا که به هر فرایند ۳ منبع تخصیص یافته است، الگوریتم
 بانکداران با چه هزینهای، قرار گرفتن سیستم در حالت بنبست را بررسی میکند؟

- O(a) (1
- O(14) (7
- O(40) (4
- O(YA) (F
- P_0 بنج فرایند P_0 تا P_0 را با زمانهای ورود و سرویس مشخص شده در جدول زیر در نظر بگیرید (زمانها برحسب میلی ثانیه هستند.) دو فرایند P_0 و P_0 مربوط به کاربر ۱ و بقیه فرایندها مربوط به کاربر ۲ هستند. فرض کنید الگوریتم زمانبندی سهم P_0 عادلانه را بر روی این پنج فرایند اعمال نماییم. کوانتوم زمانی را برابر با چهار میلی ثانیه و زمان تعویض متن را برابر با یک میلی ثانیه در نظر بگیرید. همچنین، سهم کاربر ۱ و ۲ از زمان P_0 را برابر فرض کنید. میانگین زمان پاسخ و میانگین زمان برگشت به تر تیب از راست به چپ برابر کدام است؟

Process	Arrival time CPU burst time
D	

۲) ۸/۸ و ۱۳/۲ و ۱۳/۲ و ۱۳/۲

۲

Ρ_Υ Υ γ γ

P₄ 10 Y

۶

P۳

سوال	صحيح	سوال	صحيح	سوال	صحيح
1	2	31	4	61	2
2	4	32	3	62	4
3	1	33	3	63	2
4	3	34	4	64	4
5	3	35	2	65	1
6	4	36	4	66	3
7	1	37	4	67	4
8	2	38	2	68	4
9	2	39	1	69	2
10	1	40	4	70	2
11	2	41	1	71	1
12	1	42	4	72	2
13	4	43	1	73	1
14	2	44	2	74	3
15	3	45	3	75	2
16	1	46	2	76	3
17	3	47	3	77	3
18	2	48	1	78	2
19	3	49	3	79	1
20	4	50	2	80	3
21	1	51	1	81	1
22	3	52	2	82	4
23	4	53	4	83	2
24	2	54	2	84	2
25	2	55	3	85	1
26	3	56	3	86	3
27	4	57	4	87	4
28	1	58	4	88	2
29	1	59	1	89	3
30	2	60	3	90	2

سوال	صحيح
91	3
92	1
93	3
94	4
95	1
96	3
97	3
98	1
99	4
100	2
101	4
102	2
103	1
104	3
105	4
106	4
107	2
108	3
109	3 = =
110	4
111	1
112	4
113	3
114	2
115	2

۹۶ درخواستهایی برای دیسک به تر تیب (از راست بـه چـپ) بـرای سـیلندرهای ۲۸,۶,۴۰,۲۰,۲۰,۲۲،۱۰ بـه و ۳۸,۶,۴۰,۲۲،۱۰ کرداننده دیسک میرسند، زمان جستجوی هر سـیلندر بـهازای حرکـت از هـر سـیلندر بـه سـیلندر مجـاور ۶ میکروثانیه است. در الگوریتم آسانسور (ابتدا در جهت بالا حرکت کنیم) درصورتیکه بازوی دیسـک در ابتـدا بـر روی سیلندر ۲۰ قرار داشتهباشد، زمان جستجو چند میلی ثانیه است؟

- 740 (1
- **۳۴۸ (۲**
- 30 (T
- ۸۷۶ (۴

9۷- در سیستمی با ۳۲ بیت آدرس مجازی، اندازه هر صفحه ۱۶ کیلوبایت است. هر مدخل جدول ۴ بایت فضا میگیرد. اندازه جدول صفحه چند مگابایت است؟

- 1 (1
- ۲ (۲
- ٣ (٣
- ۴ (۴

۹۸ سیستمی با میانگین زمان سرویس وقفه خطای نقص صفحه ۲۵ میلی ثانیه و زمان دسترسی حافظه ۱۰۰ نانو ثانیه را در نظر بگیرید. (\mathbf{P} نرخ خطای صفحه) چه نرخ خطای صفحه نیاز می شود تا زمان دسترسی میو ثر کمتر از ۱۱۰ نانو ثانیه شود \mathbf{P}

- $P < \circ_/ \circ \circ \circ \circ \circ \circ \circ \mathsf{Y}$ (*

		avai	lable					
	r,	r _Y	r _Ψ	r _ę				
	١	۵	۲	0				
	Current allocation]	Maximun	n demand	i	
process	r,	r _Y	r _r	rę	rγ	r _Y	r _Ψ	rę
Po	0	٥	١	۲	0	0	١	۲
P,	١	0	0	١	١	۵	١	١
P _Y	١	٣	0	۴	۲	٣	۵	۶
P _Ψ	0	۶	٣	۲	0	۶	٧	۲
Pę	0	٥	١	۴	٥	۶	۵	۶

- ۱) سیستم در حالت امن قرار ندارد و تمام فرایندها نمی توانند کامل شوند.
- ۲) سیستم در حالت امن قرار ندارد و فرایندهای P_{r} و P_{r} نمیrوانند کامل شوند.
- ۳) سیستم در حالت امن قرار ندارد و فرایندهای P_{ν} ، P_{ν} و P_{ν} نمی توانند کامل شوند.
- ۴) سیستم در حالت امن قرار ندارد و فرایندهای P_{τ} ، P_{τ} و P_{τ} نمی τ وانند کامل شوند.
 - ۱۰۰- در چه شرایطی استفاده از SpinLock منجر به افزایش کارایی میشود؟
 - ۱) زمان نگهداری قفل کوچکتر از دو بار تعویض متن باشد.
 - ۲) زمان نگهداری قفل بزرگتر از دو بار تعویض متن باشد.
 - ۳) SpinLock با استفاده از سمافورها ترکیب شود.
 - ۴) SpinLock با استفاده از مانیتورها ترکیب شود.

```
۱۰۰- در چه شرایطی استفاده از SpinLock منجر به افزایش کارایی می شود؟
                                                   ۱) زمان نگهداری قفل کوچکتر از دو بار تعویض متن باشد.
                                                     ۲) زمان نگهداری قفل بزرگتر از دو بار تعویض متن باشد.
                                                         ۳) SpinLock با استفاده از سمافورها ترکیب شود.
                                                         ۴) SpinLock با استفاده از مانیتورها ترکیب شود.
101- تابع fork () وقتی صدا زده می شود یک پردازه فرزند تولید می شود که همروند با پردازه والد فراخوانده اجرا می شود
که هر دو از دستور بعدی اجرا میشود. چنانچه این تابع در هر فراخوانی مقدار صفر برای فرایند فرزند و مقدار مثبت
                                         برای فرایند والد تولید کند، تکه برنامه زیر چند بار Hello چاپ می کند؟
                                                                                                 Y 0 (1
                                                                                                  TD (T
                                                                                                 T 0 (T
                                                                                                 3 (4
۱۰۲- اگر در یک سیستم عامل ۶۰ فرایند در حال اجرا باشند و اندازه هر صفحه حافظه ۱۰۰ بایت باشد، بهطور متوسط چند بایت
                                    پدیده تکه تکه شدن داخلی (Internal Fragmentation) هدر داده می شود؟
                                                                                              1000 (1
                                                                                              T000 (T
                                                                                              T000 (T
```

9000 (4

if (fork () & fork ())

if (fork () | fork ())

print f ("Hello");

fork();

fork();

شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال
1	4	31	1	61	2	91	1	121
2	1	32	2	62	4	92	4	122
3	3	33	1	63	3	93	2	123
4	2	34	3	64	1	94	3	124
5	2	35	4	65	3	95	2	125
6	4	36	2	66	4	96	2	126
7	1	37	3	67	4	97	1	127
8	3	38	2	68	4	98	2	128
9	3	39	1	69	4	99	4	129
10	1	40	4	70	2	100	1	130
11	4	41	1	71	1	101	4	131
12	1	42	3	72	1	102	3	132
13	3	43	2	73	3	103	2	133
14	4	44	4	74	2	104	3	134
15	2	45	3	75	2	105	2	135
16	3	46	4	76	3	106	4	136
17	1	47	1	77	2	107	o 1	137
18	1	48	4	78	1	108	4	138
19	4	49	1	79	2	109	100	139
20	4	50	2	80	4	110	2	140
21	2	51	1	81	2	111	4	141
22	1	52	4	82	4	112	3	142
23	3	53	2	83	1	113	3	143
24	4	54	3	84	3	114	4	144
25	4	55	4	85	4	115	2	145
26	2	56	3	86	2	116	سخيد	146
27	2	57	2	87	1	117	سخيد	147
28	2	58	2	88	4	118	سخيد	148
29	2	59	1	89	2	119	سفيد	149
30	2	60	3	90	3	120	سخيد	150
شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال
181	سخيد	211	سغيد	241	ستفيد	271	سخيد	301
182	سفيد	212	سفيد	242	سفيد	272	سفيد	302

P1

TA

P2

70

00

P3

Fo

مدت زمان CPU

دوره تناوب

سیستم عامل چند برنامگی (Multi program) باشد که بتواند فرایندهای زیادی داخل حافظه بارگذاری کرده و همزمان با	
DMA اجرا نماید و هر فرایند ۲۰۰ میلی ثانیه به CPU نیاز داشته باشد، نرخ بهرهوری CPU به کدام مورد نزدیکتر است؟	

-/	1	0	C	11
8-		-	-	

7. VA (Y

1.00 (T

7. YA (F

۱۰۲ اگر سه فرایند متناوب جدول زیر با الگوریتم زمانبندی قبضهای اولویت دار زمانبندی شوند و اولویت با فرایندی باشد که نسبت تقسیم «مدت زمان CPU» بر «دوره تناوب» آن کمترین است، بهرهوری CPU چقدر خواهد بود؟
 (در لحظه صفر هر سه فرایند به تر تیب وارد می شوند.)

-			٠.
-	100	•	٩

۴) زمانبندی امکان پذیر نیست.

1۰۳ آسانسور ساختمانی ۲۰ طبقه (از همکف الی طبقه ۱۹) با ظرفیت حمل ۱ نفر مفروض است. فرض کنید در هر طبقه ۱ نفر زندگی می کند و در شبانهروز از آسانسور برای رفت و برگشت به دیگر طبقات استفاده می کند. الگوریتم حرکت آسانسور خالی برای توقف در طبقه درخواستی، در همان جهتی است که قبلاً حرکت می کرده است (مثلاً اگر هنگام حمل مسافر از طبقه ۱ به سمت ۴ حرکت کرده است. پس از تخلیه مسافر، آسانسور به سمت طبقات ۵ الی ۱۹ حرکت می کند تا اگر کسی در این طبقات در خواست داشت، بایستد. سپس از طبقه ۱۹ به سمت همکف حرکت می کند و اگر کسی در این طبقات درخواست داشت، می ایستد. آسانسور خالی مدام در حالت حرکت و پیمایش طبقات است. در ابتدا خالی بوده و در طبقه همکف (صفر) قرار دارد.) درصورتی که این مسئله، مشابه مسئله ناحیه بحرانی مدنظر باشد طوری که مسافران حکم فرایند (پردازه) و آسانسور حکم ناحیه بحرانی را داشته باشد، چند شرط از شروط ناحیه بحرانی (انحصار متقابل، پیشرفت، انتظار محدود) نقض می شود؟

- ١) دقيقاً ١ شرط نقض مي شود.
- ٢) دقيقاً ٣ شرط نقض مي شود.
- ٣) دقيقاً ٢ شرط نقض مي شود.
- ۴) هیچ شرطی نقض نمی شود.

در حافظه اصلی، درصورت شکست در جدول TLB نیاز باشد و تاخیر دستیابی به حافظه اصلی $^{\circ}_{ns}$ و نرخ شکست (miss rate) در جدول ترجمه پیشرو (TLB) برابر ۲ درصد باشد، متوسط زمان دستیابی به یک داده با آدرس مجازی کدام مورد است؟ (تأخیر دسترسی به TLB ناچیز فرض شود.)

108 (1

F (T

100 (

90 (F

۱۰۵ در سیستمی با پنج فرایند و دو منبع مطابق جداول زیر، حداقل X + y چقدر باشد تا سیستم در حالت امن باشد؟

Avai	lable
R ₁	R ₂
x	У

MAX	$\mathbf{R_1}$	R ₂
P_1	5	2
P ₂	3	9
P ₃	4	5
P ₄	1	4
P ₅	8	5

Allocation	$\mathbf{R_1}$	R ₂
P ₁	1	2
P ₂	2	5
P ₃	2	0
P ₄	1	1
P ₅	O	0

- VO
- 8 (T
- D (T
- f (f
- ۱۰۶ درخصوص اجرای دستورالعمل در کامپیوترهای مطابق الگوریتم فون نیومن که داخل یک حلقه بیانتها دستورالعملها
 واکشی شده و اجرا می گردد و با توجه به بحث بهرهوری CPU در هنگام وجود سیستم عامل و برنامه های کاربر، کدام
 مورد درست تر است؟
- ۱) بهرهوری CPU تحت هر شرایطی ۱۰۰ درصد است؛ زیرا همواره الگوریتم فون نیومن اجرا می شود که شامل اجرای فرایندها یا سیستم عامل است.
- ۲) چون طبق الگوریتم فون نیومن CPU مدام در گیر خواهد بود، در مواقعی که برنامهای برای اجرا وجود ندارد و سیستم عامل کاری ندارد، CPU به وضعیت بیکار (Halt) می رود.
 - ۳) بهرهوری CPU را نباید با اجرای سیستم عامل به صورت همزمان لحاظ کرد، چون سیستم عامل سربار ناچیزی دارد.
 - ۴) بهرهوری CPU نباید شامل اجرای سیستم عامل گردد، لذا همیشه بهروری کمتر از ۱۰۰ درصد است.
 - ۱۰۷- درچه صورتی یک فرایند فرزند که Zombie شده است. تبدیل به یک فرایند Orphan (یتیم) می شود؟
 - ۱) درصورتی که فرایند یدر، دستور (terminate) را برای فرایند فرزند اجرا نکرده باشد.
 - ۲) درصورتی که فرایند پدر برای فرایند فرزند، دستور (wait) را اجرا نکرده باشد.
 - ۳) چنین حالتی هیچگاه در سیستم عامل رخ نمیدهد.
 - ۴) درصورتی که فرایند فرزند دچار بن بست شود.

شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	6
1	1	31	3	61	4	91	1	
2	4	32	1	62	1	92	2	
3	3	33	2	63	3	93	3	
4	2	34	1	64	2	94	4	
5	4	35	4	65	4	95	2	
6	1	36	1	66	4	96	2	
7	2	37	3	67	3	97	1	
8	1	38	4	68	4	98	3	
9	3	39	1	69	2	99	4	
10	3	40	3	70	1	100	3	
11	4	41	2	71	3	101	1	
12	2	42	4	72	2	102	3	
13	1	43	2	73	4	103	1	
14	2	44	4	74	1	104	1	
15	3	45	1	75	2	105	3	
16	2	46	2	76	4	106	2	
17	4	47	2	77	3	107	2	
18	3	48	3	78	1	108	2	
19	1	49	3	79	3	109	3	
20	2	50	2	80	1	110	4	
21	3	51	2	81	4	111	1	
22	4	52	4	82	2	112	3	
23	1	53	3	83	2	113	2 0 1	
24	4	54	2	84	2	114	2	
25	1	55	1	85	1	115	1	
26	3	56	4	86	3	116	2	
27	2	57	2	87	4	117	3	
28	4	58	1	88	1	118	4	
29	1	59	3	89	1	119	1	
30	3	60	2	90	3	120	4	
شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	•

۱۰۲- کدام مورد سیستم عامل را مجبور میکند دستورات ۵، ۵۰، ۳۰، ۶۰ که بهترتیب در پردازههای همروند ۹، ۲۰-(a = b = c = 0 قرار دارند به همان ترتیب S_v ، S_v ، S_v ، S_v ، S_v ، S_v همان ترتیب P_v ، P_v ،

P	Pr	$P_{r'}$	PF
S, Signal(a)	Wait(a) S ₇ Signal(b)	Wait(b) S ₇ Signal(e)	Wait(c) S _*
S, Signal(a) Signal(b)	Wait(b) S _v Signal(a)	Wait(a) S _r Signal(b)	Wait(a) Wait(b) S _e
S, Signal(a)	Wait(a) S ₇ Signal(a) Signal(a)	Wait(a) Wait(a) S _r Signal(a) Signal(a) Signal(a)	Wait(a) Wait(a) Wait(a) St Signal(a) Signal(a) Signal(a) Signal(a)
S _y Wait(a) Signal(b) Signal(c)	Wait(a) S ₇ Signal(b) Signal(c)	Wait(a) Signal(b) S ₇ Signal(c)	Wait(a) Signal(b) Signal(c) S ₇

۱۰۳- فرض کنید که طول آدرس مجازی ۴۷ بیت و اندازهٔ صفحه ۱۶ kB و هر مدخل از جدول صفحه ۸ بایت باشــد. اگــر بخواهیم هر جدول صفحه تنها در یک صفحه ذخیره شود، از جدول صفحه چند سطحی استفاده شود؟

الگوریتم زیر برای حل مسئلهٔ ناحیه بحرانی (Critical-Problem) را در نظر بگیرید. در این الگوریتم، در حالتی که تنها دو پردازه P0 و P1 وجود داشته باشد، متغیرهای flag و turn بین این دو پردازه مشترک هستند:

boolean flag [7]; / * initially false * /
int turn;

با فرض اینکه ساختار پردازه (i=0) OR (i=0) OR به صورت زیر باشد، کدام گزینه صحیح است؟

```
do /
        flag[i] = true;
        while (flag[j]) {
                 if (turn == j) /
                          flag[i] = false;
                          while (turn == j)
                                   : /* do nothing */
                          flag[i] = true;
        /* critical section */
        turn = j;
        flag[i] = false;
        /* remainder section */
/ while (true);
```

- ١) شرط پيشرفت ممكن است نقض شود.
- ٢) شرط انتظار محدود ممكن است نقض شود.
- ٣) شرط انحصار متقابل ممكن است نقض شود.
- ۴) هر سه شرط انحصار متقابل،انتظار محدود و پیشرفت همواره تضمین میشود.

۱۰۵ یک کامپیوتر دارای m چاپگر از یک نوع است. این چاپگرها به وسیله ۳ پردازه A و B و C استفاده می شوند کــه در زمان بیشترین نیاز (حداکثر تقاضا) به تر تیب به ۳ و ۶ و ۶ چاپگر نیاز دارند. کمترین مقدار m که برای آن هــیچ وقت در این کامپیوتر بن بست پیش نیاید چند است؟

17 (F 11 (T 10 (1

۱۰۶ دو پردازه متناوب با مشخصات زیر مفروض است. کدام گزینه بزرگترین مقدار x را برای پردازه ۲ نشان می دهد به نحوی که زمانبندی قبضهای (نرخ یکنواخت) Rate Monotonic امکان پذیر باشد؟

	Period	Cpu Time
_P ₁ _	۵۰	۲۵
\mathbf{P}_{Y}	٨٥	CUYY_ II

TO (F TO (T TO (1

۱۰۷- در یک انگوریتم برنامهریزی اولویت دار که پنج پردازه و اولویتهای آنها به صورت زیر است، وجود دارد. میانگین زمان انتظار چند میلی ثانیه است؟

فرض کنید که هر چه مقدار اولویت کمتر باشد، اولویت پردازه بیشتر است. یعنی پردازه P_{τ} دارای کمترین اولویت و پردازه P_{τ} دارای بیشترین اولویت است.

Yms ()

Ams (Y

A/Tms (T

Y/Yams (4

پردازه	زمان	اولويت
P	1ºms	٣
P_{\forall}	1 _{ms}	١
P_r	Yms	۴
$\mathbf{P}_{\mathbf{r}}$	1 _{ms}	۵
Pa	۵ms	۲

شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شمارہ سوال	کزینه صحیح	مارہ وال
1	1	31	1	61	2	91	2	12
2	3	32	4	62	2	92	1	12
3	1	33	3	63	2	93	4	12
4	4	34	3	64	1	94	2	12
5	2	35	1	65	3	95	3	12
6	2	36	4	66	4	96	4	12
7	4	37	1	67	1	97	1	12
8	4	38	1	68	4	98	3	12
9	3	39	1	69	3	99	2	12
10	2	40	3	70	4	100	2	13
11	3	41	1	71	1	101	2	13
12	1	42	4	72	3	102	1	1.3
13	4	43	3	73	2	103	2	13 13 13
14	2	44	2	74	1	104	4	13
15	3	45	4	75	2	105	2	13
16	1	46	3	76	1	106	3	13
17	2	47	2	77	2	107	3	13
18	3	48	3	78	3	108	2	13
19	4	49	1	79	4	109	1	13
20	2	50	1	80	4	110	4	14
21	1	51	2	81	3	111	3	14
22	4	52	3	82	1	112	3	14
23	4	53	1	83	3	113	4	14
24	1	54	1	84	2	114	2	14
25	2	55	4	85	1	115	1	14
26	2	56	2	86	3	116	4	14
27	4	57	3	87	3	117	2	14
28	1	58	4	88	4	118	4	14
29	3	59	1	89	1	119	4	14
30	4	60	2	90	3	120	2	15
شماره	كزينه	شماره	گزينه	شماره	گزینه	شماره	كزينه	ماره

```
۹۹- الگوریتم زیر ساختار فرایند P_i برای حل مسئلهٔ ناحیه بحرانی (Critical-Problem) در حالتی که n فرایند
                                 وجود داشته باشد، است. درخصوص این الگوریتم کدام گزینه صحیح است؟
do {
   waiting[i] = true;
   key = true;
   while (waiting [i] && key)
       key = test_and_set(&lock);
   waiting[i] = false;
   /* critical section*/
   j = (i + 1) \% n;
   while (!waiting[j])
      j = (j + 1) \% n;
   if (j == i)
      lock = false;
   /*remainder section*/
} while (true);
۱) سه شرط مسئله ناحیه بحرانی (انحصار متقابل، پیشرفت، انتظار محدود) را بهازای مقدار دلخواه n برآورده می کند.
   n = 1) سه شرط مسئله ناحیه بحرانی (انحصار متقابل، پیشرفت، انتظار محدود) را تنها به ازای مقدار n = 1 برآورده می کند.
                                          ۳) شرط پیشرفت را تنها بهازای مقدار n بزرگتر از ۲ برآورده نمی کند.
```

۴) شرط پیشرفت را هرگز برآورده نمی کند.

-۱۰۰ الگوریتم بانکدار (Banker) برای حل کدام مسئله به کار می رود؟

۲) تشخیص بنبست

۳) جلوگیری از بن بست

۱) دوری از بنیست

۴) ترمیم (Recovery) بنبست

آخرین اخبار و اطلاعات کارشناسی ارشد در وب سایت مسترتست

مسترتست؛ وب سایت تخصصی آزمون کارشناسی ارشد

صفحه ۲۳

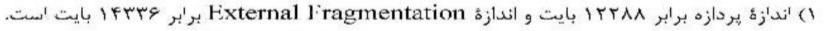
534B

مجموعه مهندسی کامپیوتر (کد ۱۲۷۷)

۱۰۱ - کدام گزینه درباره ریسههای (Threads) سطح کاربر و سطح هسته درست است؟

- ۱) زمانبندی ریسههای سطح هسته سریعتر از ریسههای سطح کاربر است.
- ۲) ریسههای سطح کاربر و سطح هسته از طریق فراخوانی سیستمی (System calls) به هم سرویس میدهند.
- ۳) ریسه های سطح کاربر و سطح هسته می توانند به فضای آدرس هم دسترسی داشته و می توانند در فضای آدرس
 هم بنویسید.
- ۴) ریسههای سطح هسته به فضای آدرس ریسههای سطح کاربر دسترسی دارند، اما ریسههای سطح کاربر به فضای آدرس ریسههای سطح هسته دسترسی ندارند.
- ۱۰۲ در یک سیستم عامل از صفحهبندی وارون (Inverted paging) استفاده می شود. کدام گزینه در مورد جدول صفحه درست است؟
 - ۱) یک جدول صفحهٔ عمومی که براساس شماره قاب مرتب شده است.
 - ۲) یک جدول صفحهٔ عمومی که براساس شماره پردازه مرتب شده است.
 - ٣) يک جدول صفحهٔ عمومي که براساس شماره آدرس مجازي مرتب شده است.
 - ۴) هر پردازه دارای یک جدول صفحهٔ اختصاصی است که براساس شماره قاب مرتب شده است.

(Frame) برابر ۲۰۴۸ بایت است. شکل زیر، حافظهٔ اصلی سیستم است، که قسمتهای خاکســتری فــریمهــای تخصیص داده شده به یک پردازه هستند. اگر Internal Fragmentation برابر ۹۰۰ بایت باشد، اندازهٔ پـردازه و External Fragmentation چند بایت است؟



۲) اندازهٔ پردازه برابر ۱۲۲۸۸ بایت و اندازهٔ External Fragmentation برابر صفر است.

۳) اندازهٔ پردازه برابر ۱۱۳۸۸ بایت و اندازهٔ واندازهٔ External Fragmentation برابر صفر است.

۴) اندازهٔ پردازه برابر ۶ بایت و اندازهٔ External Fragmentation برابر ۷ بایت است.

۱۰۴- در یک سیستم صفحهبندی (paging)، طول آدرس منطقی ۱۹ بیت است. اگر تعداد صفحات موجـود در فضـای آدرس منطقی ۱۲۹ صفحه باشد و قرار باشد به یک فضای آدرس فیزیکی ۱ مگابایتی نگاشت صـورت گیـرد، هـر مدخل (entry) از جدول صفحه (Page table) باید چند بیت باشد؟ (بدون در نظر گرفتن بیت valid یا valid مدخل (page table 30

- A ()
- 9 (4
- 14 (4
- YO (F

	arrival time	CPUBurst 1	I/OBurst 1	CPU Burst Y
p١	٥	٣	۶	۲
р۲	٣	٧	۵	1
p۳	۴	۲	*	۴
p۴	11	۵	٣	1

T1/0 (1

14 (4

18/0 (4

14 (4

۱۰۶ یک سامانه مدیریت حافظه را در نظر بگیرید، که تنها چهار قاب به پردازه اختصاص داده شده است که در ابت. ا خالی هستند. حال پردازه صفحات را به ترتیب از چپ به راست ۷، ۶، ۱، ۲، ۳،۲، ۴، ۳، ۲، ۱ ارجاع میکند. اگر ایسن سیستم مدیریت حافظه از روش LRU برای جایگزینی صفحه استفاده کند، چه تعداد نقص صفحه خواهیم داشت؟

Y ()

7) A

9 (5

10 (4

۱۰۷ در یک دستگاه دیسکخوان، بازو روی سیلندر ۳۵ قرار دارد و جهت حرکت آن بهسمت شیارهای بزرگتر با شماره بزرگتر با شماره بزرگتر است. اگر زمان انتقال از یک سیلندر به بعدی شاهی باشد و از الگوریتم آسانسور برای دستیابی به سیلندرها استفاده شود، کل زمان جستجو برای دستیابی به سیلندرهای زیر (به تر تیب از چپ به راست) چند میلی ثانیه است؟

080 (1

۵۷۵ (۲

990 (4

940 (4

۱۰۸- کدام عبارت ذیل نمی تواند خروجی اجرای همروند فرایندهای P_{r} و P_{r} باشد؟ (s_{1}) متغیر سراسری با مقدار اولیه صف می باشد.)

P,	P,	,,
Eg.	1	ABCD (\
Print"A"	Print"C"	ACDB (Y
wait (s1)	signal(st)	
Print"B"	Print"D"	CA BD (r
		CA DB (*

شماره سوال	کرینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحبح	شماره سوال	گزینه صحبح	شماره سوال	کزینه صحبح
1	2	31	3	61	4	91	2	121	4
2	4	32	4	62	1	92	4	122	4
3	2	33	2	63	3	93	1	123	3
4	3	34	3	64	4	94	4	124	2
5	1	35	1	65	2	95	4	125	1
6	1	36	3	66	2	96	2	126	2
7	3	37	4	67	1	97	3	127	1
8	4	38	3	68	4	98	2	128	2
9	2	39	1	69	3	99	4	129	1
10	4	40	1	70	4	100	1	130	4
11	1	41	2	71	1	101	3	131	3
12	4	42	4	72	1	102	1	132	4
13	3	43	1	73	3	103	3	133	1
14	2	44	1	74	4	104	2	134	2
15	1	45	3	75	2	105	2	135	2
16	4	46	4	76	3	106	3	136	3
17	4	47	3	77	3	107	1	137	4
18	2	48	1	78	2	108	1	138	3
19	1	49	2	79	1	109	3	139	4
20	3	50	4	80	1	110	1	140	3
21	3	51	3	81	2	111	2	141	2
22	2	52	4	82	4	112	3	142	3
23	1	53	2	83	3	113	1	143	1
24	2	54	1	84	2	114	2	144	3
25	3	55	4	85	3	115	4	145	4
26	2	56	1	86	1	116	2	146	2
27	1	57	2	87	2	117	3	147	4
28	4	58	3	88	3	118	4	148	4
29	4	59	2	89	2	119	2	149	2
30	3	60	3	90	4	120	3	150	3
شماره	كزينه	شماره	كزينه	شماره	گزینه	شماره	گزینه	ښماره	گزینه

۷۴ در سیستمی هر پردازه دارای حداکثر ۳۲ صفحه و اندازهٔ هر صفحه ۴kB است. طول آدرس فیزیکی در این سیستم
 ۲۲ بیت است. طول آدرس منطقی و اندازهٔ حافظهٔ اصلی در این سیستم به تر تیب از راست به چپ کدام است؟

R یک سیستم عامل T پردازه دارد که هر کدام از آنها T واحد از منبع T را نیاز دارند. کمترین تعداد واحدهای T چه مقداری باشد تا بنبست رخ ندهد؟

- 4 (1
- F (T
- D (T
- 9 (4

- ۷۶ در یک سیستم تک پردازنده، چنانچه یک برنامه که نیاز به ۳۰ میلی ثانیه کار ورودی، ۲۰ میلی ثانیه کار پردازش و ۲۰ میلی ثانیه کار چرازش در به تعداد بسیار زیاد به صورت چند برنامگی اجـرا شـود، در بهتـرین حالـت، بهرهوری CPU کدام است؟ (پردازنده های ورودی و خروجی از پردازنده اصلی مجزا هستند.)

۷۷− درخصوص الگوریتم زیر، که برای پیادهسازی ناحیه بحرانی بین دو پردازه i و j ارائه شده است، کدام مورد درست است؟ (الگوریتم برای پردازه i است و مشابه آن برای j هم وجود دارد.)

```
While (true) {
Flag [i] = true
Turn = j
While (Flag [i] && turn ==j)
   /* critical Section */
Flag [i] = false
```

- ۱) انحصار متقابل دارد، پیشرفت دارد، انتظار محدود دارد.
- ٢) انحصار متقابل دارد، پيشرفت دارد، انتظار محدود ندارد.
- ٣) انحصار متقابل ندارد، پیشرفت دارد، انتظار محدود ندارد.
- ۴) انحصار متقابل ندارد، پیشرفت ندارد، انتظار محدود ندارد.

شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح
1	2	31	1	61	4	91	4	121	1
2	1	32	3	62	2	92	3	122	2
3	4	33	1	63	3	93	2	123	3
4	3	34	2	64	3	94	3	124	4
5	1	35	2	65	4	95	2	125	3
6	4	36	1	66	2	96	1	126	1
7	3	37	3	67	1	97	2	127	1
8	2	38	2	68	3	98	2	128	1
9	1	39	4	69	1	99	3	129	3
10	3	40	1	70	1	100	4	130	2
11	3	41	3	71	3	101	4	131	2
12	1	42	3	72	4	102	2	132	2
13	3	43	3	73	4	103	1	133	4
14	2	44	2	74	3	104	3	134	1
15	4	45	3	75	2	105	4	135	4
16	4	46	1	76	4	106	2	136	2
17	1	47	4	77	2	107	2	137	2
18	4	48	3	78	3	108	1	138	3
19	4	49	4	79	4	109	1	139	1
20	2	50	3	80	3	110	2	140	4
21	4	51	3	81	2	111	4	141	سفيد
22	1	52	3	82	2	112	3	142	سفيد
23	2	53	2	83	3	113	2	143	سفيد
24	3	54	4	84	2	114	3	144	سفيد
25	3	55	2	85	4	115	2	145	سفيد
26	1	56	4	86	3	116	2	146	سفيد
27	1	57	1	87	1	117	2	147	سفيد
28	1	58	4	88	3	118	3	148	سفيد
29	1	59	1	89	4	119	4	149	سفيد
30	1	60	2	90	2	120	1	150	سفيد

٧۴ کدام عبارت، درست تر است؟

- ۱) Virtualization به شبیه سازی یک سیستم عامل وابسته به سخت افزار، بر روی یک سیستم عامل وابسته به سختافزار دیگر اطلاق میشود.
 - ۲) NUMA یک حافظه توزیع شده است که در آن هر پردازنده یا هسته، به بخشهای مختلف اختصاصی دسترسی دارد.
 - ۳) System Daemon یک برنامه سیستمی مقیم در حافظه است که در صورت لزوم بهصورت ناهمگام اجرا میشود.
 - ۴ Emulation به فرایند شبیه سازی یک سیستم عامل داخل سیستم عامل دیگر اطلاق می شود.
- ۷۵ سیستمی با ترجمه آدرس دو -سطحی و اندازه هر صفحه ۴ کیلوبایت در نظر بگیرید. اگر اندازه هر مسدخل جسدول صفحه برابر ۲ بایت (شامل اطلاعات ترجمه و دیگر اطلاعات کنترلی لازم) باشد، چه تعداد فضای بیتی بــه ترتیــب (از راست به چپ) برای جابه جایی (Offset)، اندیس به جدول صفحه اول و اندیس بــه جــدول صـفحه دوم بــرای آدرس مجازی (Virtual address) ۳۲- بیتی لازم است؟
 - 9.11.17 (7 10.10.17 (1
 - 17.11.9 (4 17.10.10 (
- ۷۶ در یک سیستم متشکل از ۴ قاب که در ابتدا خالی هستند، رشته دستیابی به قابها را بـه ترتیـب از چـپ بـه راسـت ۷، ۶، ۱، ۲، ۳، ۲، ۶، ۵، ۴، ۳، ۲، ۱ در نظـر بگیریـد. اگـر سیسـتم صـفحهبنـدی تمامـاً مبتنـی بـر درخواسـت (pure demand paging) باشد. درصورت استفاده از الگوریتمهای FIFO و LRU به ترتیب (از راست به چپ) تعداد نقص صفحه (page fault)، كدام است؟

9.10 (7 10:10 (1

شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	کزینه صحیح
1	3	31	3	61	3	91	2	121	3	151	سفيد
2	4	32	1	62	3	92	3	122	2	152	سفيد
3	1	33	4	63	1	93	1	123	4	153	سفيد
4	4	34	2	64	4	94	2	124	2	154	سفيد
5	2	35	2	65	1	95	3	125	4	155	سفيد
6	3	36	4	66	2	96	3	126	1	156	سفيد
7	1	37	1	67	1	97	1	127	2	157	سفيد
8	4	38	3	68	4	98	4	128	3	158	سفيد
9	2	39	1	69	3	99	1	129	1	159	سفيد
10	3	40	2	70	4	100	4	130	4	160	سفيد
11	2	41	4	71	2	101	2	131	1	161	سفيد
12	4	42	3	72	1	102	2	132	2	162	سفيد
13	1	43	3	73	3	103	1	133	4	163	سفيد
14	2	44	4	74	3	104	3	134	4	164	سفيد
15	3	45	2	75	1	105	3	135	3	165	سفيد
16	3	46	1	76	1	106	< 4	∥ 136	2	166	سفيد
17	1	47	3	77	3	107	1	137	1	167	سفيد
18	3	48	4	78	2	108	2	138	4	168	سفيد
19	2	49	1	79	1	109	3	139	4	169	سفيد
20	4	50	4	80	1	110	2	140	2	170	سفيد
21	1	51	4	81	4	111	2	141	سفيد	171	سفيد
22	2	52	1	82	3	112	3	142	سفيد	172	سفيد
23	2	53	4	83	2	113	1	143	سفيد	173	سفيد
24	2	54	2	84	1	114	4	144	سفيد	174	سفيد
25	4	55	2	85	2	115	1	145	سفيد	175	سفيد
26	4	56	4	86	1	116	2	146	سفيد	176	سفيد
27	2	57	4	87	4	117	2	147	سفيد	177	سفيد
28	2	58	1	88	2	118	4	148	سفيد	178	سفيد
29	3	59	3	89	4	119	3	149	سفيد	179	سفيد

forum.konkur.in

www.			
WWW WW	KOIL	KIII	

	30	1	П	60	3	- 11	90	2	П	120	3		150	سفيد	180	سفيد
- 1			\neg \leftarrow						\rightarrow \vdash			\longrightarrow \vdash				

زمان دسترسی به آنها به ترتیب ۱۰ و ۱۰۰ نانوثانیه است. اگر زمان دسترسی به حافظه اصلی سیستم ۲۰۰ نانوثانیه باشد، متوسط زمان دسترسی به حافظه در چنین سیستمی چند نانوثانیه است؟

- To/ a (1
 - TF (T
 - T9 (T
 - To (4
- ۷۱ یک برنامه حاوی فقط سهنوع دستورالعمل ضرب، جمع و ارجاع به حافظه است که بهترتیب ۲۰٪، ۲۰٪ و ۲۰٪
 از کل زمان اجرای برنامه صرف آنها میشود. کدام روش بهبود، منجر به افزایش سرعت بیشتر در اجرای این برنامه است؟
 - ۱) همه دستورهای از نوع ضرب و ارجاع به حافظه ۴ برابر سریعتر شوند.
 - ۲) همه دستورهای از نوع ضرب و جمع ۳ برابر سریعتر شوند.
 - ۳) فقط دستورهای ضرب ۲۰ برابر سریعتر شوند.
 - ۴) فقط دستورهای جمع ۵ برابر سریعتر شوند.

۷۲ - در یک پردازنده با واحد کنترل ریز برنامه سازی شده، تعداد سیگنالهای کنترل ۲۰۰ عـدد، تعـداد کلمـات کنترلـی متفاوت (یا الگوهای متفاوت فعالیت سیگنالها در چارت عملیاتی سیستم) ۵۵ عدد، تعداد شروط متفاوت در چارت عملیاتی ۱۲ عدد و حجم ریزحافظه ۱۴ (۲۱۰) ریزدستور است. با فرض استفاده از تکنیک نانوحافظه (Nano-memory) تعداد بیت صرفه جویی شده در ریز حافظه (micro-memory) چند کیلوبیت است؟ 179 (1

```
    ۷۳ درباره ویژگی محلیت (Locality) برنامه زیر، کدام مورد درست است؟
```

```
int sum (int v[n]){
            int i, sum = 0
            for(i = 0, i < n; i + +)
                          sum + = v[i]
```

- ۱) متغیر sum دارای ویژگی محلیت زمانی (Temporal locality) خوب و متغیر ۷ دارای ویژگی محلیت زمانی بد و محلیت مکانی (Spatial locality) خوب می باشد.
- ۲) متغیر sum دارای ویژگی محلیت زمانی (Temporal locality) خوب و متغیر ۷ دارای ویژگی محلیت زمانی بد و محلیت مکانی (Spatial locality) بد می باشد.
- ۳) متغیر sum دارای ویژگی محلیت مکانی(Spatial locality) خوب و متغیر ۷ دارای ویژگی محلیت زمانی (Temporal locality) بد و محلیت مکانی خوب می باشد.
- ۴) متغیر sum دارای ویژگی محلبت مکانی(Spatial locality) خوب و متغیر ۷ دارای ویژگی محلبت زمانی (Temporal locality) خوب و محلیت مکانی بد می باشد.

۷۴ یک کامپیوتری با ۸ گیگابایت حافظه را درنظر بگیرید که اندازه هر صفحه ۸ کیلوبایت و هر خانه از جدول صفحه ۴ بایت باشد. در صورتیکه این کامپیوتر از جدول چند سطحی استفاده نماید که هر جدول صفحه در یک صفحه ذخیره شود و بخواهیم آدرس مجازی ۴۶ بیتی را به آدرس فیزیکی تبدیل نماییم. برای خواندن یک کلمه ۳۲ بیتی نیاز به چند دسترسی به حافظه نیاز است؟

4()

7)7

۲ (۳

1 (4

۷۵- با توجه به جـدول ذیـل، متوسط زمـان برگشـت (Turnaround Time) و زمـان انتظـار (waiting Time)
 پردازههای زیر را به ازای الگوریتم Preemptive Shortest Remaining job First چه عددی است؟

پردازه	زمان ورود به سیستم	زمان مورد نیاز برای اجرا				
P	1	10				
P_{γ}	٣	٨				
Pr	Y	۶				
Pę	11	٣				
PΔ	10	٧				

8/Y 9 14 (1 8/Y 9 18 (Y V/Y 9 18 (Y V/Y 9 18 (F

۷۶ - فرض کنید دیسکی دارای ۱۰۰ سیلندر است (سیلندر ۰ تا ۹۹) و رفتن هِد خواندن و نوشتن از یک سیلندر به سیلندر مجاور، یک واحد زمان طول میکشد. در زمان صفر، هِد در سیلندر صفر قرار دارد و هیچ درخواستی موجود نیست. شش درخواست در زمانهایی که در جدول نشان داده است مطرح میشوند. اگر از الگوریتم آسانسور استفاده شود، زمان لازم برای پاسخ دادن به همه درخواستها چقدر است؟ (در زمانهایی که هد در حال حرکت است، رسیدن یک درخواست باعث تغییر مقصد هد در آن حرکت نمیشود. از زمان گردش دیسک هم صرفنظر كنيد.)

شماره سيلندر	زمان
71	0
٧۵	10
18	10
۶۸	٧٠
۲	٨٠
17	90

154 (1

IVY (T

199 (4

Y00 (4

شمارہ سوال	گزینه صحیح	شماره سواك	گزینه صحیح
1	1	31	2
2	3	32	4
3	4	33	3
4	3	34	4
5	1	35	2
6	3	36	3
7	2	37	1
8	4	38	4
9	2	39	2
10	3	40	2
11	4	41	3
12	1	42	2
13	3	43	2
14	2	44	1
15	4	45	3
16	3	46	2
17	2	47	3
18	4	48	4
19	1	49	3
20	2	50	1
21	3	51	3
22	2	52	4
23	4	53	3
24	3	54	2
25	1	55	2
26	1	56	3
27	4	57	3
28	4	58	4
29	2	59	4
30	3	60	1

شماره سوال	گزینه صحیح	
61	4	
62	2	
63	1	
64	4	
65	3	
66	1	
67	2	
68	4	
69	4	
70	گزینه1 با تاثیر مثبت	
71	2	
72	3	
73	1	
74	1	
75	3	
76	1	
77	2	
78	3	
79	4	
80	3	
81	1	
82	3	
83	2	
84	4	
85	1	
86	4	
87	2	
88	4	
89	3	
90	3	

شماره سواك	گزینه صحیح
91	2
92	4
93	1
94	1
95	3
96	1
97	2
98	3
99	4
100	3
101	3
102	2
103	1
104	4
105	3
106	2
107	1
108	2
109	4
110	3
111	3
112	1
113	2
114	3
115	4
116	2
117	4
118	2
119	4
120	3

شماره سوال	گزینه صحیح
121	4
122	3
123	3
124	2
125	2
126	3
127	3
128	1
129	2
130	3
131	2
132	4
133	2
134	1
135	3
136	4
137	2
138	2
139	1
140	4

نداشت •

۶۹ کدام یک از عبارات زیر صحیح است؟

- ۱) اندازه آدرسهای مجازی و فیزیکی با هم برابر است.
- dispatcher (۲ اولویت ریسهها (thread) ها را تعیین و مقدار دهی مینماید.
- ۳) اگر یک ریسه (Thread)، cpu-bound باشد باید اولویت آن برای دسترسی به IO بالاتر از ریسههای IO-bound باشد.
 - ۴) اگر در یک سیستم مدیریت حافظه garbage collection استفاده شود این سیستم دچار fragmentation نمی شود.

Forum.konkur.in

www.konkur.in

آزمون مجموعه مهندسي كامپيوتر 512C

۷۰ کدام یک از روشهای زیر برای پیادهسازی سمافور در سیستم با چند پردازنده، مناسب است؟

- ۱) با استفاده از دستور Test & set و Busy waiting
 - ۲) استفاده از flag و Busy waiting
 - ٣) با استفاده از ویژگیهای زبانهای سطح بالا
 - ۴) غير فعال نمودن وقفهها

۷- چگونه سیستم عامل می تواند بر کوبیدگی (thrashing) غلبه کند؟

- اندازه صفحه افزایش یابد.
- ۲) درجه چند برنامگی افزایش یابد.
- ۳) سرعت ورودی ـ خروجی افزایش یابد.
- ۴) تخصیص حافظه به پردازهها با توجه به اندازه پنجره کاری آنها تنظیم گردد.

- ۲) درجه چند برنامگی افزایش یابد.
- ۳) سرعت ورودی ـ خروجی افزایش یابد.
- ۴) تخصیص حافظه به پردازهها با توجه به اندازه پنجره کاری آنها تنظیم گردد.

- کرض کنید که دو ریسه (thread) قطعه کدهای زیر را به صورت همروند اجرا نمایند. در این قطعه کدها، ریسهها به متغیرهای مشترک a و b و b دسترسی دارند. مقادیر ممکن برای c پس از اجرای این قطعه کدها کدام است؟

Initialization a=4;	Thread 1 if (a <b) th="" then<=""><th>Thread 2 b=10;</th><th>4, 7, 6, -3 () 4, 7, 6, 13, -3 ()</th></b)>	Thread 2 b=10;	4, 7, 6, -3 () 4, 7, 6, 13, -3 ()
b=0; c=0;	c=b-a; else	c=-3;	4, 1, 6, -3, 14 (*
	c=b+a; endif		4, 7, 6, 13, -3, 14 (+

- ۷۳ در مسأله غذا خوردن فیلسوفها، ۵ فیلسوف دور میزی نشستهاند و بین هر دو فیلسوف یک چنگال قرار دارد. و هر فیلسوف برای غذا خوردن به دو چنگال نیاز دارد. فرض کنید دو نوع فیلسوف داریم: فیلسوفان چپ دست که ابتدا چنگال سمت چپ دست که ابتدا چنگال سمت راست خود را بر میدارند و فیلسوفان راست دست که ابتدا چنگال سمت راست خود را بر میدارند. فرض کنید که در بین ۵ فیلسوف، حداقل یک فیلسوف چپ دست و یک فیلسوف راست دست موجود است. با توجه به توضیحات فوق، کدام عبارت صحیح است؟
 - ۱) اگر دو تا فیلسوف چپ دست یا دو فیلسوف راست دست کنار هم باشند بن بست رخ میدهد.
 - ۲) مستقل از نحوه نشستن فیلسوفان چپ دست و راست دست، هیچگاه بن بست رخ نمیدهد.
 - ٣) اگر از یک نوع فیلسوف، دو تا و از نوع دیگر سه تا داشته باشیم بن بست رخ میدهد.
 - ۴) اگر همگی فیلسوفها با هم همزمان اولین چنگالها را بردارند، بن بست رخ میدهد.

شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سواك	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح
1	2	31	4	61	2	91	2
2	1	32	2	62	3	92	4
3	4	33	2	63	1	93	2
4	2	34	3	64	2	94	3
5	1	35	4	65	1	95	1
6	3	36	1	66	3	96	4
7	4	37	3	67	2	97	4
8	3	38	2	68	3	98	2
9	2	39	1	69	3	99	3
10	4	40	4	70	1	100	4
11	3	41	3	71	4	101	4
12	4	42	1	72	4	102	2
13	1	43	2	73	2	103	4
14	1	44	4	74	3	104	1
15	2	45	3	75	2	105	3
16	3	46	2	76	2	106	4
17	2	47	1	77	4	107	1
18	2	48	2	78	3	108	1
19	4	49	1	79	1	109	3
20	4	50	3	80	2	110	1
21	3	51	4	81	4	111	3
22	1	52	3	82	2	112	3
23	3	53	2	83	3	113	2
24	2	54	3	84	1	114	1
25	1	55	1	85	4	115	4
26	1	56	4	86	3	116	1
27	4	57	3	87	4	117	4
28	3	58	2	88	1	118	3
29	1	59	1	89	2	119	2
30	3	60	4	90	3	120	4

شماره	گزینه
سواك	صحیح
121	2

80.8V.TV.14.9A.177.174.1AT (1

TY.14.14.174.174.94.54.50 (T

80.8V.91.177.174.117.TV.14 (T

TY.14.80.84.94.174.174.18# (4

 $n \le m$ ()

n < rm - 1 (r

n < m + r (r

n < rm (*

در یک سیستم صفحهبندی بر حسب تقاضا، اگر احتمال نقص صفحه برابر p باشد و زمان انتقال یک صفحه بین حافظه جانبی و حافظه اصلی تغییر پیدا کرده باشند. اگر از یک حافظه جانبی با سرعت ۲ برابر استفاده شود، آنگاه متوسط زمان دسترسی مؤثر به حافظه چقدر کاهش خواهد یافت؟

 $\frac{1}{r}$ pd (1

 $\frac{r}{r}$ pd (r

₹ pd (*

pd (F

93 ومانبنديهاي Highest Response Ratio Next (HRRN) و First Come First Served (FCFS) یکسانی را تولید نمایند، چه رابطهای باید بین t_B و t_C برقرار باشد؟ برای سادگی از زمان تعویض زمینه بین يردازهها صرفنظر كنيد.

فرآيند	زمان ورود	زمان پردازش
A	0	t _A = ٣
В	1	t _B
C	۲	t _C

$$t_B < t_C$$
 ()

$$t_C < t_B$$
 (7

سوال	صحيح	سواك	صحيح	سوال	صحيح	سوال	صحيح
1	2	31	4	61	4	91	1
2	1	32	3	62	4	92	3
3	4	33	1	63	1	93	2
4	3	34	3	64	2	94	3
5	1	35	4	65	2	95	4
6	2	36	1	66	4	96	2
7	4	37	3	67	2	97	3
8	3	38	2	68	1	98	1
9	1	39	1	69	3	99	1
10	4	40	2	70	2	100	2,3
11	2	41	4	71	1	101	4
12	3	42	2	72	3	102	3
13	3	43	2	73	4	103	3
14	1	44	1	74	2	104	2
15	2	45	3	75	1	105	4
16	2	46	2	76	3	106	2
17	4	47	2	77	4	107	3
18	1	48	1	78	2	108	4
19	4	49	3	79	2	109	1
20	1	50	4	80	3	110	2
21	3	51	1	81	4	111	1
22	1	52	3	82	1	112	4
23	2	53	3	83	1	113	1
24	3	54	2	84	4	114	4
25	3	55	4	85	3	115	4
26	2	56	1	86	2	116	3
27	3	57	3	87	1	117	3
28	2	58	2	88	3	118	4
29	3	59	3	89	2	119	1
30	4	60	2	90	4	120	2

٧٠- الگوريتم زير يک راه حل نرمافزاري براي حل مسئله ناحيه بحراني براي دو فرآيند است. در اين راه حل هر فرآيند تلاش عی کند بینهایت بار وارد ناحیه بحرانی شود. هر فرآیند برای ورود به ناحیه بحرانی تابع (Wait (i) و برای خروج از ناحیه بحرانی تابع Signal (i) دا فراخوانی میکند که (۰٫۱) € i شماره فرآیند است. c نیز یک آرایه با طول ۲ از متغیرهای دودویی است که با مقدار true پر شده است.

```
Signal(i){
Wait (i) {
                                            c[i]=true;
   c[i] = false;
   while (c[1-i]) do;
```

کدام یک از گزینه های زیر درست نیست؟

- ۱) این راه حل استفاده انحصاری از ناحیه بحرانی را براورد میکند.
 - ٣) اين راه حل شرط انتظار محدود را براورد مي كند.
 - ٣) اين راه حل همه شرايط ناحيه بحراني را برأورد مي كند.
 - ۴) این راه حل شرط بیشرفت را برآورد می کند.



92

ا تر قرایندهای «۲۰٬۰۰۰ به به مراو سیستم مسال و به تربیب به مسال ۱۶۰۸ و ۲۰۰۰ به ۱۶۰۸ و ۲۰۰۰ به ۱۶۰۸ و ۱۶۸ و ۱۶۰۸ و ۱۶۸ و

٧٢ - كدام گزينه زير درباره جدول صفحه معكوس (inverted page table) درست نيست؟

۱) این نوع جدول زمان نگاشت آدرس منطقی به آدرس فیزیکی کاهش میدهد.

۲) این نوع جدول صفحه سبب کاهش اندازه حافظه فیزیکی جهت ذخیرهسازی آن می شود.

۳) در این نوع جدول صفحه زمان سرویس نقص صفحه (page fault) به دلیل ایجاد یک نقص صفحه دیگر افزایش می بابد.

۴) برای این نوع جدول صفحه می ایست یک جدول صفحه خارجی نیز ذخیره شود.

٧٣- كدام گزينه درباره مدلهاي چند نځي درست نيست؟

۱) مدلهای یک به یک و چند به چند توانایی بکارگیری بهتر از پردازنده ها / هسته ها را دارند.

۳) مدل چند به یک نسبت به مدل یک به یک از کارایی کمتری برخوردار است.

٣) در مدلهای یک به یک و چند به یک امکان همزمانی کامل بین نخها وجود دارد.

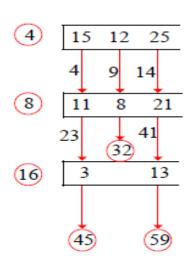
۴) مدل یک به یک نسبت به مدل چند به یک از همزمانی بیشتری برخوردار است.

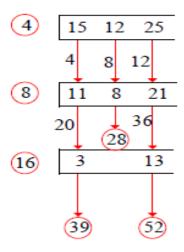
(گزینه ۲ توسط سازمان سنجش انتخاب شده است)

این تست غلط است !!! (۳ گزینه درست دارد و منطق سؤال غلط است)

اگر فرایند i از ناحیه بحرانی خارج شود، C[i] را true می کند و فرایند i-1 که بخواهد وارد ناحیه بحرانی شود، چون برای او C[i-1] برابر true است. نمی تواند وارد ناحیه بحرانی شود. پس شرط پیشرفت رعایت نمی شود. پس گزینه ۴ می تواند انتخاب شود چون درست نیست.

از طرفی اگر دو فرایند بخواهند با هم وارد ناحیه بحرانی شوند و هر دو C[i] خود را false نمایند هر دو شرط While را نقص می کنند و با هم وارد ناحیه بحرانی می شوند. پس شرط انحصار متقابل نیز نقض می شود و گزینه ۱ نیز می تواند انتخاب شود. بدیهی است که گزینه ۳ هم درست است. طراح سوال اشتباهاً فکر کرده است که فقط شرط پیشرفت نقض شده است.





۷۱. گزینه درست وجود ندارد.

(گزینه ۲ توسط سازمان سنجش انتخاب شده است)

این تست نیز غلط است !!! (بدون زمان تعویض متن، گزینه ۳ میشود)

$$ATT = \frac{45 + 32 + 59}{3} = \frac{136}{3} = 45.3$$

که در پاسخها موجود نیست. اگر زمان تعویض متن را نداشتیم:

$$ATT = \frac{39 + 28 + 52}{3} = 39.66$$

که گزینه ۳ میشد!!

در هر حال پاسخ انتخاب شده توسط سازمان سنجش نادرست است.

جدول صفحه معکوس، زمان ترجمه آدرس را به خاطر نیاز به جستجو و تابع Hash افزایش میدهد. پس گزینه اول درست نبوده و پاسخ سؤال است. اندازه این نوع جدول صفحه حداقل است و گزینه ۲ درست بوده و پاسخ سؤال نیست. گزینه ۳ می تواند به علت عملیات Hash درست باشد و پاسخ سوال نیست. گزینه ۴ هم به جدول در همسازی اشاره می کند و درست است و پاسخ سؤال نیست.

٧٣. گزينه ٣ درست است.

در مدل چند به یک همزمانی کامل بین نخها وجود ندارد.

در فضاییمای «راهیاب» ۳ کار مهم در نرمافزار آن تعبیه شده است که عبارتند از:

91

به صورت دورهای سلامت سیستمها و نرمافزار فضاپیما را چک می کند. T_1

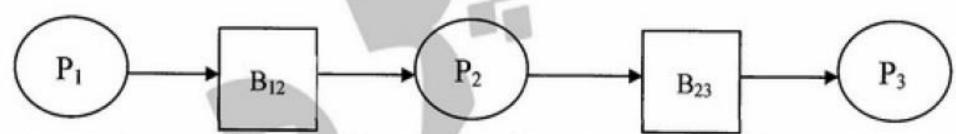
-T: دادههای تصویری را پردازش می کند.

· T : هر از گاهی بر روی وضعیت تجهیزات آزمایش می کند.

الويت سه كار به ترتيب T_v , T_v , T_v , T_v هستند يعنى T_v بالاترين اولويت و T_v پايين ترين را دارند. هر كار كه اولويت بالاتر داشته باشد و آماده باشد کار دیگر را قبضه (preempt) میکند. در هر بار اجرای T₁ یک تایمر به بالاترین مقدار خود مقداردهی میشود. اگر احیاناً زمان تایمر منقضی شود، فرض میشود که مشکلی در اجرای نرمافزار فضاپیما به وجود آمده است. در این حالت تمام پردازشها متوقف میشوند و نرمافزار به طور کامل بار میشود و تمام سیستمها آزمایش میشوند و همه چیز از نقطه شروع آغاز میشود. $T_{
m v}$, $T_{
m v}$ در یک ساختار دادهای مشترک هستند و برای دسترسی به آن از سمافور باینری S استفاده می کنند. سناریوی زیر را در نظر بگیرید که به ترتیب پیش می رود.

- ۱- ۳ شروع به کار میکند.
- $T_{w} T$ سمافور S را در اختیار میگیرد و وارد ناحیه بحرانی میشود.
- T_{γ} که دارای الویت بالاتری است T_{γ} را قبضه می کند و شروع به اجرا می کنند.
- T_{γ} اقدام به ورود به ناحیه بحرانی می کند ولی بلوک می شود. T_{γ} کار خود در ناحیه بحرانی را پی گیرد.
 - ۵- ۲۰ ، ۳۰ را قبضه می کند و شروع به اجرا می کند.
 - $T_{
 m v}$ به دلیلی مستقل از $T_{
 m v}$ و $T_{
 m v}$ ، معلق می شود. $T_{
 m w}$ دوباره ادامه می دهد.
 - Y_{-} ناحیه بحرانی را ترک میکند و سمافور S آزاد می شود.
 - T, ، T, را قبضه می کند و سمافور را در اختیار می گیرد و وارد ناحیه بحرانی می شود.
 - ۱) این سیستم به درستی کار نمی کند و می تواند شکست بخورد و تایمر منقضی شود.
- ۲) در این سناریو الویت داشتن T₁ نسبت به T₂ و T₃ خود را نشان میدهد و سیستم به درستی کار می کند.
- ٣) اگر بين كارها سهم زماني برقرار كنيم زمان پاسخ تضمين ميشود و مشكلات احتمالي زماني از بين ميروند.
- ۴) در این سناریو ممکن است مشکل زمانی به وجود آید و اگر الویت ۲۰ را کمتر از ۳۰ قرار دهیم مشکل حل می شود.

91



فرآیند P_2 خروجی فرآیند و بافرها در دیسک پیاده P_3 خروجی فرآیند P_4 خروجی فرآیند و بافرها در دیسک پیاده می کند. بافرها در دیسک پیاده سازی شده و بلوک های داده ای که فرآیندها تبادل می کنند دارای اندازه برابر هستند. فضای مشترکی در دیسک برای بافرهای P_4 بافرهای P_5 در نظر گرفته شده است و مرز بین دو بافر شناور است و هر بافر تا زمانی که فضا روی دیسک موجود باشد می تواند رشد کند، یعنی: P_5 در P_5 در نظر گرفته شده است و مرز بین دو بافر شناور است و هر بافر تا زمانی که فضا روی دیسک موجود باشد می تواند رشد کند، یعنی: P_5

 ${f B}_{23}$ و ${f B}_{12}$ و تعداد کل بلوک های در نظر گرفته شده برای ${f B}_{12}$ و ${f C}$

 \mathbf{B}_{12} : تعداد بلوک های بافر \mathbf{C}_{12}

 \mathbf{B}_{23} : تعداد بلوک های بافر \mathbf{C}_{23}

۱) این سیستم در بن بست قرار نمی گیرد و گرسنگی (starvation) ندارد

۲) این سیستم می تواند در بن بست قرار می گیرد ولی گرسنگی (starvation) ندارد

۳) این سیستم در بن بست قرار نمی گیرد ولی می تواند دچار گرسنگی (starvation) شود

۴) این سیستم هم می تواند در بن بست قرار گیرد و هم می تواند دچار گرسنگی (starvation) شود

تبدیل آدرس منطقی به فیزیکی در مدیریت صفحه بندی در یک پردازنده در شکل زیر مشاهده می شود (صفحه بندی دو سطحی). اطلاعات موجود عبار تند از:

اندازه هر درایه (entry) جدول صفحه ۴ بایت است

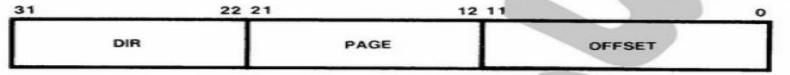
زمان دسترسی به TLB برابر

زمان دسترسی به حافظه برابر 50ns

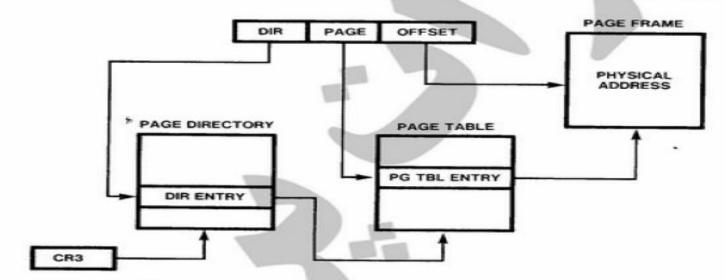
زمان دسترسی به حافظه پنهان (cache) برابر 10ns

جريمه cache miss برابر

زمان تبادل یک صفحه بین حافظه و دیسک برابر 5ms



فرمت آدرس منطقى پردازنده



تبدیل آدرس منطقی به فیزیکی در پردازنده

کدام گزینه زمان های ممکن برای دسترسی به یک مکان حافظه که با آدرس منطقی مشخص شده است را نشان می دهد؟

- 32ns, 162ns, 152ns, 482ns, 10ms, 15ms (1
- 32ns 162ns, 132ns, 282ns, 382ns, 15ms, 10ms (Y
- 12ns,82ns 162ns, 282ns, 332ns, 5ms, 10ms, 15ms (*
- 12ns, 32ns 112ns, 132ns, 232ns, 332ns, 5ms, 10ms (*

3D Models

سه وظیفهٔ T2 ،T1 (task) و T3 را در نظر بگیرید که که تا کنون n+1 بار در سیکل آماده-اجرا-مسدود طی مسیر کرده اند. 91 زمان اجرای واقعی سیکل n+1 ام این وظایف بترتیب، ۲، ۴ و ۶ میلی ثانیه، و زمان برآورد شده برای اجرای n+1 ام آنها نیز n+1 میلی ثانیه میباشد. زمان اجرای واقعی در سیکل n+2 ام به ترتیب e و e است. پس از پایان سیکل ام وظیفه های T1 و T2 بلافاصله آماده هستند و وظیفه T3 پس از ۳ میلی ثانیه آماده می شود. با فرض alpha=0.5 در صورتی که بخواهیم این وظایف را با استفاده از الگوریتمهای SPN (یا SJF)و RR ،FCFS زمانبندی کنیم، میانگین زمان كامل (turnaround) اين وظايف فقط در سيكل n+2 ام چقدر خواهد بود؟ زمان Context Switch را در نظر نگيريد.

FCFS 7, SPN 7 (Y

FCFS 7, SPN 6.7 (1

SPN 7.3, RR 9 (*

SPN 6.7, RR 9 (*

شماره سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح		شمارة سوال	گزینه صحیح	شماره سوال	گزینه صحیح
1	1	26	3	1 [51	2	76	3
2	4	27	1] [52	3	77	2
3	2	28	4	1 [53	4	78	2
4	3	29	2	1 [54	3	79	2
5	2	30	1] [55	1	80	2
6	1	31	3] [56	1	81	4
7	4	32	1] [57	2	82	4
8	3	33	4] [58	3	83	1
9	2	34	2] [59	4	84	3
10	1	35	1] [60	3	85	1
11	3	36	3		61	1	86	4
12	4	37	2		62	4	87	1
13	2	38	3		63	1	88	3
14	1	39	3		64	4	89	3
15	4	40	1		65	3	90	4
16	3	41	2		66	2	91	1
17	2	42	2		67	2	92	4
18	2	43	3		68	3	93	2
19	1	44	4		69	1	94	1
20	4	45	2		70	1	95	3
21	3	46	1		71	2	96	1
22	2	47	3		72	4	97	4
23	2	48	4] [73	2	98	2
24	3	49	3] [74	3	99	3
25	1	50	1		75	4	100	1

شماره سوال	گزینه صحیح
101	4
102	4
103	1,4
104	2
105	1
106	2
107	4
108	1
109	1
110	1
111	3
112	1
113	2
114	4
115	2
116	4
117	2
118	4
119	1
120	4
121	4
122	

شماره سوال	گزینه صحیح
131	
132	
133	
134	
135	
136	
137	
138	
139	
140	
141	
142	
143	
144	
145	
146	
147	
148	
149	
150	
151	
152	

شمارة سوال	گزینه صحیح	شماره سواك
161		191
162		192
163		193
164		194
165		195
166		196
167		197
168		198
169		199
170		200
171		201
172		202
173		203
174		204
175		205
176		206
177		207
178		208
179		209
180		210
181		211
182		212

شماره سواك	گزینه صحیح
191	
192	
193	
194	
195	
196	
197	
198	
199	
200	
201	
202	
203	
204	
205	
206	
207	
208	
209	
210	
211	
212	