تکلیف چهارم درس سیستم عامل - بن بست و مدیریت حافظه دانشگاه صنعتی اصفهان - ترم اول ۱٤٠٠ استاد درس: زینب زالی

سوال ۱)سیستم زیر را در نظر بگیرید: منابع در دسترس

| rl | r2 | r3 | r4 | |
|----|----|----|----|--|
| 2 | 1 | 0 | 0 | |

| - پروسه | تخصيص فعلى | | | حداكثر نياز | | | نياز باقىمانده | | | | | |
|---------|------------|----|----|-------------|----|----|----------------|----|----|----|----|----|
| | r1 | r2 | r3 | r4 | rl | r2 | r3 | r4 | r1 | r2 | r3 | r4 |
| p1 | 0 | 0 | 1 | 2 | 0 | 0 | 1 | 2 | | | | |
| p2 | 2 | 0 | 0 | 0 | 2 | 7 | 5 | 0 | | | | |
| р3 | 0 | 0 | 3 | 4 | 6 | 6 | 5 | 6 | | | | |
| p4 | 2 | 3 | 5 | 4 | 4 | 3 | 5 | 6 | | | | |
| р5 | 0 | 3 | 3 | 2 | 0 | 6 | 5 | 2 | | | | |

الف) محاسبه کنید هر پروسه چقدر منابع دیگر ممکن است نیاز داشته باشد و در ستون نیاز باقی مانده بنویسید.

ب) آیا سیستم در وضعیت ایمن قرار دارد یا ناایمن؟ چرا؟ ج) آیا سیستم در بن بست قرار دارد یا نه؟ چرا؟

د) كدام پروسه بن بست است يا مي تواند تبديل به بن بست شود؟ (در صورت وجود)

ه) اگر درخواست یک واحد از منبع دو از طرف p3 برسد، آیا می توان این درخواست را به صورت ایمن بلافاصله قبول کرد؟ در صورتی که این درخواست را بلافاصله قبول کنیم سیستم وارد چه وضعیتی (ایمن، ناایمن، بن بست) می شود؟ کدام پروسهها (در صورت وجود) ممکن است تبدیل به بن بست شوند؟

سوال ۲) فرض کنید دو نوع فیلسوف داریم. یک نوع همیشه اول چنگال سمت راست را برمیدارد (راست دست) و یکی همیشه اول چنگال سمت چپ را (چپ دست). رفتار فلاسفه راست دست به صورت زیر توصیف می شود:

forever:

think; wait(fork[(i+1) % 5]); wait(fork[i]); eat; signal(fork[i]); signal(fork[(i+1) % 5]); رفتار فلاسفه چپ دست دقیقا برعکس این است. موارد زیر را اثبات کنید:

ر الف<mark>) هر ترتیبی از قرار گیری چپ دستها و راست دستها به شرط اینکه <mark>از هر کدام حداقل یکی وجود</mark> داشته باشد باعث جلوگیری از بن بست می شود.</mark>

ب) هر ترتیبی از قرارگیری چپ دستها و راست دستها به شرط اینکه از هرکدام حداقل یکی وجود داشته باشد باعث <mark>جلوگیری از گرسنگی</mark> میشود.

سوال ۳) یک سیستم با آدرسهای مجازی <mark>۳۲-بیتی و</mark> صفحات <mark>یک کیلو</mark> بایتی را در نظر بگیرید. هر رکورد به <mark>۳۲ بیت </mark>نیاز دارد. میخواهیم اندازه جدول صفخه را به یک صفحه محدود کنیم.

الف) به چند سطح جدول صفحه نیاز داریم؟

ب) اندازه جدول صفحه هر سطح چقدر است؟

ج) جدول صفحه کوچک تر می تواند بالا یا پایین سلسله سطوح قرار بگیرد. کدام استراتژی باعث مصرف <mark>کمترین میزان</mark> <mark>صفحه</mark> می شود؟

سوال ٤)فرض كنيد كه يك <mark>تسك به ۴ سگمنت م</mark>ساوى تقسيم شده و هر سگمنت داراى يك جدول صفحه ۸-ركوردى است. بنابراين اين سيستم از تركيب سگمنتيشن و صفحه بندى استفاده مى كند. فرض كنيد كه اندازه صفحه ۲ كيلو بايت است.

الف) حداكثر اندازه هر سكمنت چقدر است؟

ب) <mark>حداکثر اندازه ف</mark>ضای حافظه منطقی برای این تسک چقدر است؟

ج) فرض کنید که یک مقدار در فضای فیزیکی با آدرس 00021ABC به این تسک اختصاص یافته. فرمت آدرس منطقیای که تسک برای این آدرس تولید می کند چیست؟ <mark>حداکثر اندازه فضای فیزیکی این سیستم</mark> چقدر است؟

سوال ٥) الف) مهمترین پارامتر غیر از سربار کمینه در انتخاب الگوریتم page replacement در virtual memory حیست؟

ب) یک روش بیان کنید که نسبت به این پارامتر اپتیمال باشد و مقدار پارامتر مذکور را برای رشته رفرنس زیر با ۴ فریم بدست آورید:

7,0,1,2,0,3,0,4,2,3,0,3,0,3,2,1,2,0,1,7,0,1

ج) مشكل اين الگوريتم چيست؟ الگوريتم نزديك به اپتيمالي براي رفع اين مشكل پيشنهاد دهيد (با شرح مختصر الگوريتم)

سوال ٦) در یک سیستم demand paging، دو سیاست FIFO و LRU را برای page replacement در نظر بگیرید. برای هر کدام از این سیاستها شرح دهید آیا هر کدام دچار blady's anomaly می شوند یا نه. اگر پاسخ شما مثبت است یک مثال از رخداد این اتفاق بزنید در غیر این صورت باید نشان دهید که چرا برای سیاست موردنظر این اتفاق هر گز نمی افتد. برای بیان مثال می توانید فرض کنید پروسسی ۵ صفحه منطقی دارد و رشته رفرنسی به این صورت و جود دارد: 1,2,3,4,1,2,5,1,2,3,4,5