س:

سیستمهای عامل ۱۴۰۳۲ (۴۰۴۲۴۱) مدرس:

دکتر رسول جلیلی – ۱۴۰۴/۰۱/۲۶

پاسخنامه آزمونک شماره ۲



دانشکده مهندسی کامپیوتر

۱- کدام یک از مولفههای زیر در یک پردازه چندریسه ای، بین ریسهها مشترک خواهند بود؟ کدام مولفهها بهازای هر ریسه، مجزا خواهند بود؟ (۲ نمره)

الف) مقادير ثباتها^۲

ج) متغیرهای سراسری

۲- با تکیه بر قانون امدال $^{\Delta}$ ، نسبت افزایش سرعت را برای کاربردهای زیر محاسبه کنید. ($^{\alpha}$ نمره)

الف) استفاده از چهار هسته به نسبت استفاده از یک هسته، برای انجام پردازش در کاربردی که ۸۰ درصد از آن قابل موازیسازی ٔ است.

Speedup =
$$\frac{1}{1-0.8+\left(\frac{0.8}{4}\right)} = \frac{1}{0.2+0.2} = \frac{1}{0.4} = 2.5$$
 (۱)

ب) استفاده از ۱۶ هسته به نسبت استفاده از چهار هسته، برای انجام پردازش در کاربردی که ۸۰ درصد از آن قابل موازیسازی است.

Speedup =
$$\frac{1}{1-0.8+\binom{0.8}{16}} = \frac{1}{0.2+0.05} = \frac{1}{0.25} = 4 \rightarrow \frac{4}{2.5} = 1.6$$
 ()

ج) استفاده از تعداد نامحدودی هسته به نسبت استفاده از ۱۶ هسته، برای انجام پردازش در کاربردی که ۸۰ درصد از آن قابل موازیسازی است.

Speedup =
$$\frac{1}{1-P} = \frac{1}{1-0.8} = \frac{1}{0.2} = 5 \rightarrow \frac{5}{4} = 1.25$$
 ()

۳- درست یا نادرست بودن هریک از جملات زیر را مشخص کنید. (بدون نیاز به توضیحات) (۶ نمره) (هر مورد ۱ نمره)

- الف) الگوريتم EDF٬، يك زمانبند با اولويت ثابت ايستا^ است. غ
- ب) در الگوریتم زمانبندی اولویت ثابت ایستا، ممکن است برای پردازههایی با اولویت کمتر، مشکل گرسنگی ایجاد شود. ص
- ج) یکی از مزایای اصلی استفاده از صفهای بازخوردی چندسطحی (MLFQ)، بهبود زمان پاسخدهی برای پردازههای کوتاه و تعاملی است. 👝
- د) یک برنامه چندریسهای که از چندین ریسه در سطح کاربری استفاده می کند، در سیستمی با چند پردازنده عملکرد بهتری نسبت به سیستمی با یک پردازنده خواهد داشت. غ
 - ه) امکان وجود همروندی^۹، حتی در صورت عدم استفاده از موازیسازی وجود دارد. ص
 - و) لینوکس برخلاف ویندوز، پردازهها و ریسهها را متمایز نمیداند و هر دو را به یکشکل مدیریت میکند. ص

۴- مجموعه پردازههای روبهرو را در نظر بگیرید:

الف) نمودار گانت مربوط به زمان بندی RR (برش زمانی=۲) را رسم کنید. (۲ نمره)

زمان ورود (میلیثانیه)	زمان پردازش (میلیثانیه)	پردازه
•	٣	P1
١	٢	P2
۲	۶	Р3
٣	١	P4

¹ Thread

² Registers

³ Heap

⁴ Stack Memory

⁵ Amdahl's Law

⁶ Parallelism

⁷ Earliest Deadline First

⁸ Static Fixed Priority

⁹ Concurrency

ب) نمودار گانت مربوط به زمان بندی SJF (غیر مداخله جویانه ۱۰) را رسم کنید. (۲ نمره)

P1 | P4 | P2 | P3 0 3 4 6 12

ج) ميانگين زمان انتظار پردازهها را در دو الگوريتم بالا محاسبه كنيد. كدام الگوريتم زمان پاسخ كمترى دارد؟ (٣ نمره)

$$\rightarrow RR = \frac{5+1+4+3}{4} = 3.25 \, ms$$
 (۱) نمره)

$$\rightarrow SJF = \frac{0+3+4+0}{4} = 1.75 \ ms$$
 (۱) نمره)

 $\rightarrow RR$ (۱ نمره)

د) با فرض اینکه مدتزمان مورد نیاز برای تعویض بافتار ۱۱ (زمینه) ۰.۱ میلی ثانیه باشد؛ درصد کارایی پردازنده مرکزی ۱۲ را برای هر یک از دو الگوریتم ذکر شده محاسبه کنید. (۲ نمره) (نیازی به ساده کردن مقدار نهایی نیست)

$$\rightarrow RR = \left(\frac{12}{12.6}\right) \times 100 \approx 95.24\%$$
 (۱) نمره)

$$\rightarrow SJF = \left(\frac{12}{12.3}\right) \times 100 \approx 97.56\%$$
 (۱) نمره)

ه) اگر در زمانبند RR برش زمانی را برابر یک قرار دهیم، چند بار تعویض زمینه خواهیم داشت؟ درصد کارایی را محاسبه کنید. (۲ نمره امتیازی)

 \rightarrow انمره) Λ بار (۱

$$\rightarrow \left(\frac{12}{12.8}\right) \times 100 \approx 93.75\%$$
 (۱) نمره)

۵- الف) چرا پیادهسازی الگوریتم ۱۳SRTF در عمل دشوار است؟ چگونه میتوان این مشکل را برطرف کرد؟ (۲ نمره امتیازی)

پیادهسازی الگوریتم SRTF در عمل دشوار است زیرا نیاز به دانستن زمان باقیمانده اجرای هر فرآیند دارد، که معمولاً از قبل مشخص نیست (۱ نمره). برای رفع این مشکل، میتوان از تخمین زمان باقیمانده بر اساس رفتار گذشته فرآیند (۱ نمره) (به عنوان مثال، میانگینگیری نمایی از زمانهای انفجار CPU قبلی) استفاده کرد.

ب) چگونه مى توان با تغيير تنظيمات الگوريتم RR، كارى كرد كه رفتارى مشابه الگوريتم FIFO داشته باشد؟ (١ نمره)

برش زمانی یا زمان کوانتوم آن را بیشتر کنیم. (۱نمره)

 16 سیستم عامل می شوند. زمان تخمین زده شده برای اجرا 16 شدن بردازه با نامهای P1, P2, P3 به طور همزمان و در زمان صغر وارد صف آماده 16 سیستم عامل می شوند. زمان تخمین زده شده برای اجرا 16 شدن این پردازهها، به ترتیب برابر مقادیر مجهول و مثبت x, y, z میلی ثانیه است. می دانیم که رابطه ی x < y < z بین این مقادیر برقرار است. با بررسی و

به کار گیری الگوریتمهای بهینه زمان بندی غیر مداخله جویانه ممکن برای هر معیار، نتایج زیر به دست آمده است:

۱. کمترین میانگین زمان انتظار ممکن برای این سه پردازه، برابر با چهار میلی ثانیه است.

۲. کمترین میانگین زمان بازگشت ۱۶ ممکن برای این سه پردازه، ۱۰ میلیثانیه است.

۳. کمترین میانگین زمان پاسخ ممکن برای این سه پردازه، چهار میلی ثانیه است.

رمان ورود به طول زمانی پردازه صف آماده پردازه x + y + z ۱۸ P4 z ۱۹ P5

¹⁰ Non-Preemptive

¹¹ Context Switching

¹² CPU Utilization

¹³ Shortest Remaining Time First

¹⁴ Ready Queue

¹⁵ CPU Burst Time

¹⁶ Turnaround

مطلوب است

الف) برای این که دستیابی به همه این مقادیر کمینه ممکن باشد، کدام الگوریتم زمانبندی باید استفاده شود؟ (۱ نمره) (۲ نمره) بنویسید. (۳ نمره)

- $\rightarrow AverageWaitingTime(AWT) = \frac{0+x+(x+y)}{3}$ (ا نمره)
- $\rightarrow AverageTurnAroundTime(ATAT) = \frac{x + (x + y) + (x + y + z)}{3}$ (۱) نمره)
- $\rightarrow AverageResponseTime(ART) = \frac{0+x+(x+y)}{3}$ (۱) نمره)

ج) باتوجهبه جدول بالا و با استفاده از جوابهای بهدستآمده در قسمت قبل، میانگین زمان انتظار برای پردازههای P4 و P5 (با فرض خالی بودن صف آماده در زمان ۱۸ میلیثانیه، و استفاده از زمانبندی FCFS) را بر حسب میلیثانیه محاسبه کنید. (۲ نمره امتیازی)

$$\rightarrow x + y + z = 18$$
 (۱) نمره) $\rightarrow \frac{17}{2} = 8.5$ (۱) نمره)