

دانشكده مهندسي كامپيوتر

دکتر رضا انتظاری ملکی پاییز ۱۴۰۰

سیستمهای عامل پاسخنامه تمرین سری هفتم

ملیکا احمدی رنجبر - سهراب نمازی نیا

سوال اول

<u>پاسخ:</u>

برای یک صفحه با اندازه ی N بایت، تعداد بیت درنظرگرفته شده برای offset برابر با \log_2^N است. بنابراین در این حالت، تعداد بیت offset برابر با N بایت، تعداد بیت page number هم داریم: N = N - N بس بطور کلی تعداد N تعداد بیت عداد بیت عداد N تعداد بیت تعداد N تعداد بیت تعداد N تعد

0000 0000 0000 0011 00	0 0000 0000 0011 0000 1			
31	11	10	0	

در اینجا نیز Virtual page number برابر با ۹۷ در مبنای ۱۰ (0x740) و offset برابر ۱۸۵۶ در مبنای ۱۰ (0x740) است.

سوال دوم

<u>باسخ:</u>

Page table با فیلد Page number در Virtual address نشان داده می شود. بنابراین تعداد خطوط در Page table برابر Virtual Page table برابر است با تعداد Virtual Page ها.

virtual_pages =
$$\frac{\text{address_space [Bytes]}}{\text{page_size [Bytes]}}$$

virtual_pages = $\frac{2^{32}}{2^{10}} = 2^{22} = 4 \text{ Mpages}$

عرض هر خط در Page table برابر با فیلد Page number در Virtual address است. پس اگر تعداد Virtual page در عرض هر خط در ۲^{۲۲} باشد، عرض خط ۲۲ بیت است. پس برای محاسبه ی اندازه ی Page Table داریم:

سوال سوم

<u>باسخ:</u>

Number of frames	LRU	FIFO	Optimal
1	20	20	20
3	15	16	11
5	8	10	7
7	7	7	7

سوال چهارم

<u>پاسخ:</u>

نتیجه نهایی برای هر الگوریتم مطابق شکل زیر است. توجه داشته باشید که اگر همین مفهوم را به نحوه دیگری بیان یا ترسیم کرده باشید، پاسخ شما نیز قابل قبول است.

	OPT		FIFO			LRU					
ABC	Α	В	С		Α	В	С		Α	В	С
Α											
В											
D	Α	В	D		D	В	С		Α	В	D
Α					D	Α	С				
D											
В					D	Α	В				
С		В			С	Α	В		С	В	D
В											

سوال پنجم

<u>پاسخ:</u>

الف) خطای صفحه زمانی رخ می دهد که درخواست دسترسی به صفحه ای که در حافظه اصلی وجود ندارد، رخ دهد. سیستم عامل دسترسی به حافظه را کاملا کنترل می کند و در صورت invalid بودن، برنامه را لغو می کند. اما درصورتی که valid باشد، I/O درخواست می شود تا صفحه مورد نیاز را بخواند. فریمها که پس از اتمام فرایند I/O، درواقع جدول فرآیند و Page table ها هستند، بروزرسانی شده و دستورالعمل دوباره راه اندازی می شود.

ب) فرایندی که به طور موقت برنامههای غیرفعال را از حافظه اصلی یک سیستم خارج می کند، Swapping نام دارد.

ج) این پدیده در Virtual Memory با Demand Paging رخ می دهد و طبق آن افزایش تعداد فریمها منجر به افزایش تعداد فریمها منجر به افزایش تعداد Page Fault برای الگوهای خاصی از Access Memory می شود. این پدیده هنگاه استفاده از الگوریتم Page Replacement بسیار رایج است.

د) عموما تعداد Page Fault با تعداد فريمها رابطه معكوس دارند. يعنى با افزايش تعداد فريمها، تعداد فريمها Page Fault ها، كاهش مى يابد. البته اگر براى Page Replacement از الگوريتمهايى مثل FIFO استفاده كنيم، ممكن است در اثر افزايش تعداد فريمها، Belady's Anomaly رخ دهد و تعداد Page Fault ها، افزايش پيدا كند.