

① همانطور که می دانیم $FKB = 2 \times 2^5$

در سطح ۴ بیت برای تعریف د ۱۲ بیت داخل صفحه است .
 پس جدول ۱۰ تعریف می شود . در نتیجه آدرس فیزیکی ؟ جای $Page\ number$ که مقدار ۰۰۰۱
 بود ۱۰۱۰ می شود و به مقدار ۱۴ می آید .
 چون A معادل ۱۰ در ۱۴ می باشد .

② چون offset با تعدادی بیت مشخص می شود که اگر تعداد بیت های offset
 باشد که کمترین آفت صفر و بزرگترین آفت برابر $2^n - 1$ است .
 پس تعداد بیت های متعلق از یک $Page$ که باید است n بیت می شود که 2^n است
 در نتیجه سایر هر $Page$ هم همین می باشد .

Page table & Page number \rightarrow Virtual address \rightarrow $\text{Page number} \times \text{Page size} = \text{Page table address}$ (3)

Virtual page \rightarrow Page table \rightarrow Physical page

$$\text{Virtual pages} = \frac{\text{address space (Bytes)}}{\text{Page size (Bytes)}}$$

$$\text{Virtual pages} = \frac{2^{32}}{2^{10}} = 2^{22} = 4 \text{ M pages}$$

Virtual \rightarrow Page number \rightarrow Page table \rightarrow Physical address

$$2^{22} = \text{Virtual page} \rightarrow \text{Page table} \rightarrow \text{Physical address}$$

Page table \rightarrow Physical address

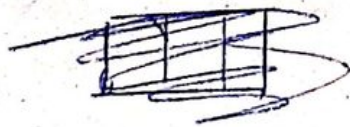
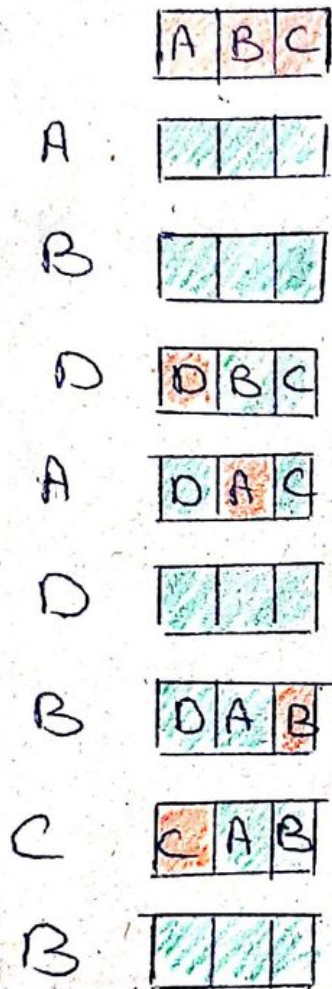
$$\text{Page table size} = \text{number of entries} \times \text{line size}$$

$$\text{Page table size} = 2^{22} \times 4 \text{ bytes} = 16 \text{ M byte}$$

⤴

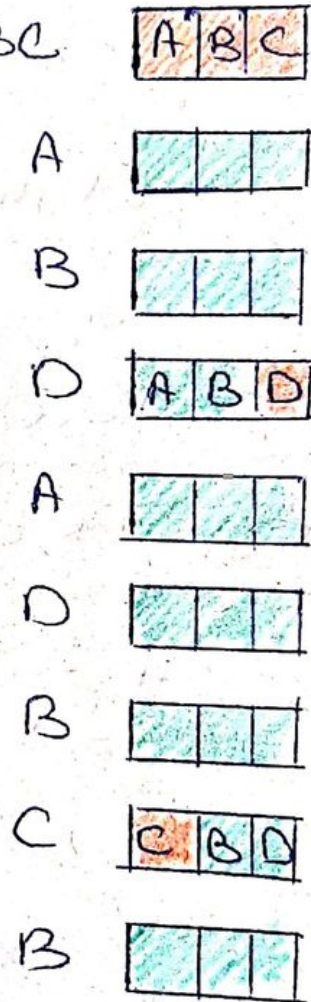
ABC

FIFO

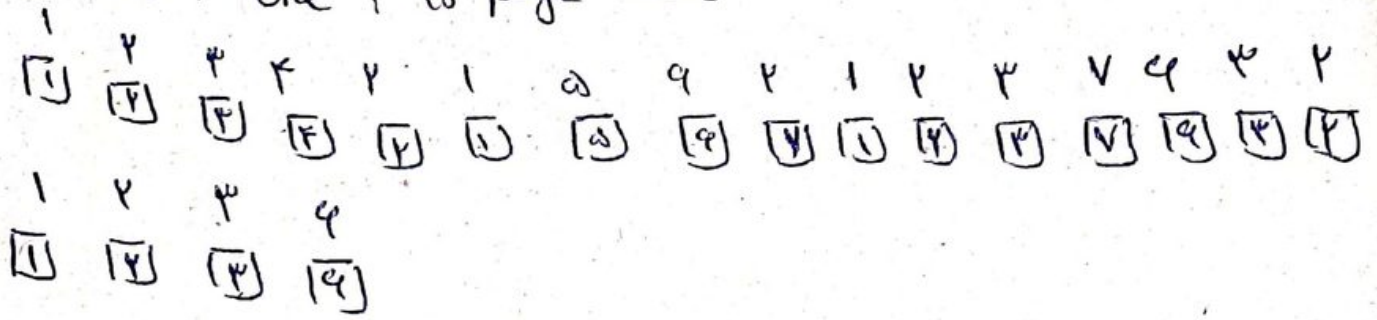


ABC

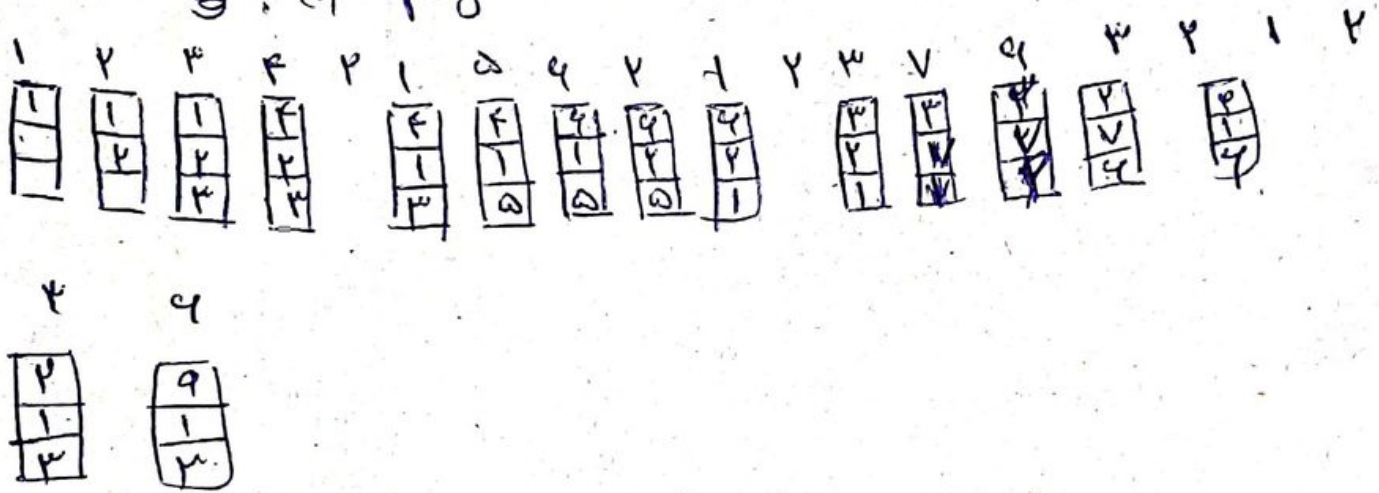
LRU



FIFO : one , 10 page fault

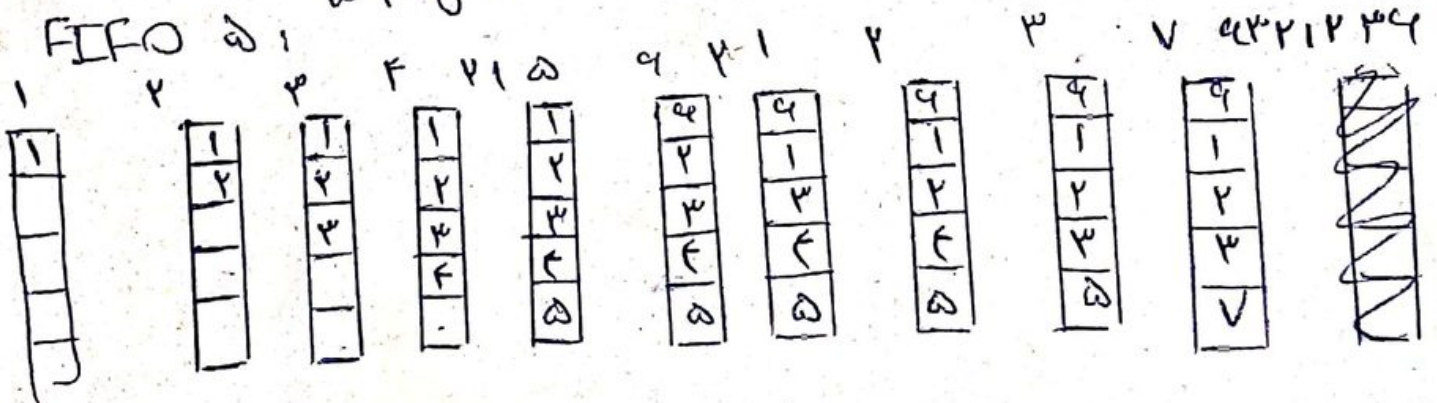


FIFO 3 : 14 page fault

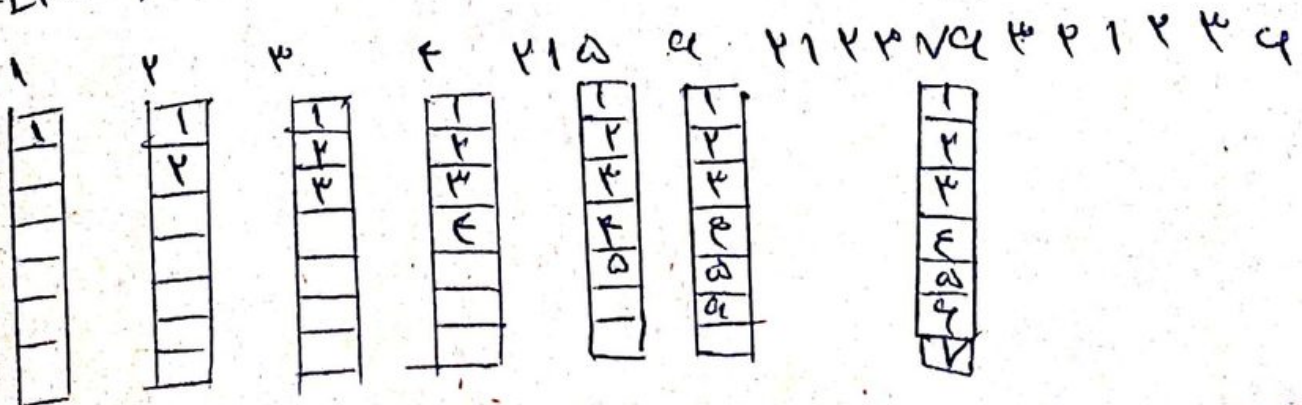


10 page fault

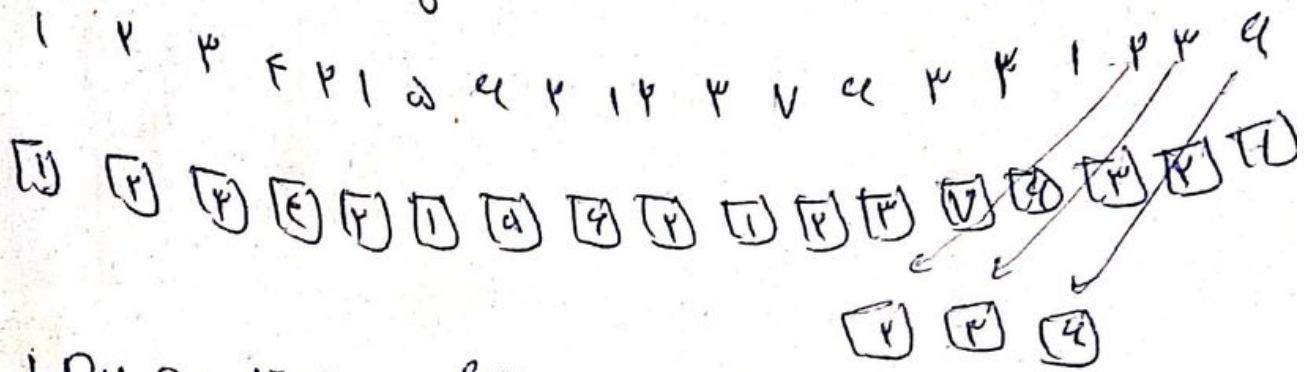
FIFO 5 : 10 page fault



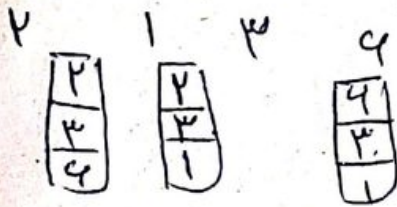
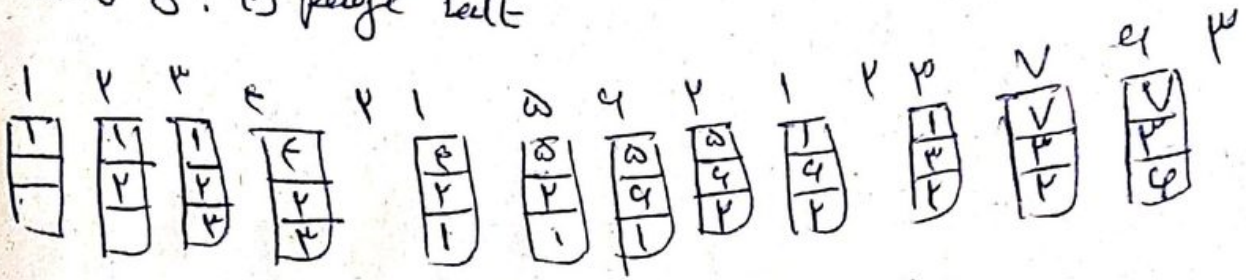
FIFO 7 : 14 page fault



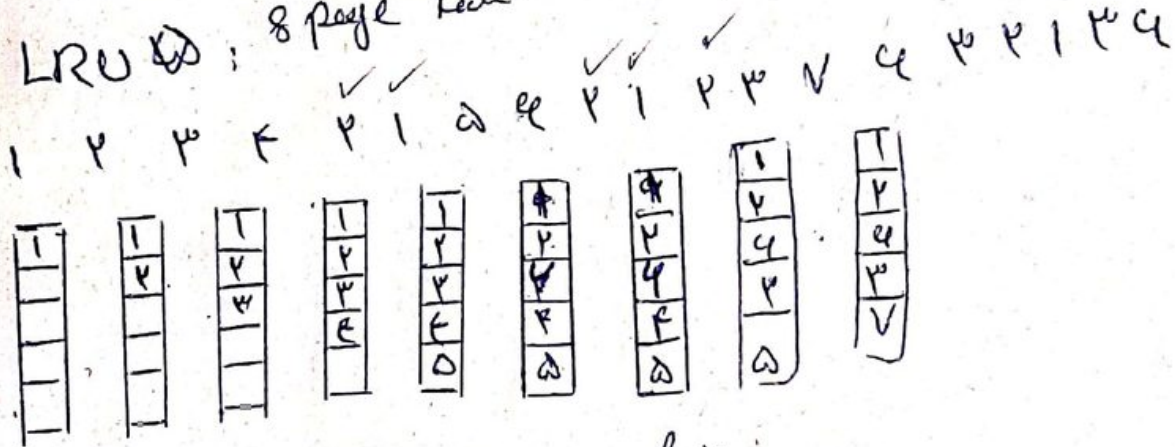
LRU 4 : 20 page fault



LRU 8 : 15 page fault



LRU 8 : 8 page fault



LRU Seven frame : 7 page fault

