

دانشكده مهندسي كامپيوتر

دکتر رضا انتظاری ملکی پاییز ۱۴۰۰

سیستمهای عامل پاسخنامه تمرین سری چهارم

غزل زمانی نژاد – محمدعلی فراهت

Busy waiting .\

Busy waiting به این معنی است که یک پردازه بدون واگذاری پردازنده، درون یک حلقه منتظر یک شرط میماند تا برآورده شود. همچنین یک پردازه میتواند با واگذاری پردازنده، منتظر بماند، و در شرایطی block شود و صبر کند تا در آینده در زمان مناسب بیدار شود.

می توانیم از Busy waiting اجتناب کنیم، اما باید هزینههای خواباندن و بیدار کردن یک پردازه در یک زمان خاص را متحمل شویم.

Semaphore .Y

n عدد پراسس یک سمافور به نام mutex را به اشتراک می گذارند. هر پراسس pi به صورت زیر است:

```
do {
    wait(mutex);

    /* critical section */
    signal(mutex);

    /* critical section */
} while (true);
```

Signal operation . "

در عملیات ()signal مرتبط با monitors ، اگر سیگنالی انجام شود و waiting thread ای وجود نداشته باشد، سیگنال به سادگی نادیده گرفته می شود و سیستم این را به یاد نمی آورد که سیگنال رخ داده است . اگر یک عملیات انتظار بعدی انجام شود، thread مربوطه به سادگی semaphore می شود. اما در semaphore ها، هر سیگنال منجر به افزایش مقدار semaphore می شود، حتی اگر waiting thread ای وجود نداشته باشد. عملیات انتظار آینده به دلیل این افزایش ، بلافاصله با موفقیت انجام می شود.

Monitor .4

نمونه سودوکد به صورت زیر است:

Producer-Consumer problem .△

- الف) بله، هر تولیدکننده قبل از درج یک آیتم با سایز k ،k واحد از فضای بافر را نگه می دارد (با استفاده از (P(empty)).
 - ب) بله، مقدار سمافور پر برابر با تعداد آیتم های موجود در بافر است. مصرف کننده قبل از برداشتن یک آیتم (full را اجرا می کند.
 - ج) خیر، تا زمانی که برای هر دو آیتم در بافر فضای خالی کافی موجود باشد، دو تولیدکننده می توانند به صورت همزمان آیتم را درج کنند. به طور مشابه اگر بافر شامل تعدادی آیتم باشد ولی پر نباشد، یک تولیدکننده و یک مصرف کننده می توانند همزمان از بافر استفاده کنند.
- د) خیر، اگر دو تولیدکننده بخواهند آیتمهای با اندازه بیشتر از N/2 را درج کنند هر تولیدکننده ممکن است نیمه دیگر فضای خالی را بخواهد. در این صورت هیچ یک از تولیدکنندهها نمیتوانند تولید کنند.