

12,假设没有线程可以以任意次数超过其他线程,则所有线程一定无法超过第n层,且第n层一定有两个以上的线程,则该过滤锁会饥饿,这与书中所证相反,假设不成立。

15,首先,无法互斥。当仅有一个进程进入lock时, $x=i$, 无法进入 $\text{if}(x \neq i)$ 则此时无法锁住临界区,此时其他进程可以进入该临界区。由上,因为线程总能进入临界区,所以不存在饥饿。