Programowanie współbieżne

Lista zadań nr 9

Na ćwiczenia 5, 11 grudnia 2024 i późniejsze zmodyfikowana 6.12.2024

Zadanie 1. Zdefiniuj zasadę lokalności odwołań. W jaki sposób tę zasadę wykorzystują pamięci podręczne? Dlaczego systemy wieloprocesorowe wymagają zastosowania protokołów spójności pamięci podręcznych? Jak działa protokół MESI?

Zadanie 2. W jaki sposób mierzy się wydajność implementacji zamków? Wyjaśnij, skąd bierze się różnica w wydajności zamka TAS vs. TTAS odwołując się do modelu komunikacji w systemach wieloprocesorowych ze spójnymi pamięciami podręcznymi i wspólną szyną danych.

Zadanie 3. Przypomnij zasadę działania i podaj implementację zamka kolejkowego Andersona (ang. Anderson Queue Lock). Jakie zalety ma ten zamek w stosunku do zamków TAS/TTAS/Backoff? Czego dotyczy problem fałszywego współdzielenia wierszy pamięci podręcznej (ang. false sharing) w tym algorytmie i jak go rozwiązać?

Wskazówka: TAoMP 2e, rozdział 7.5.1.

Zadanie 4. Mamy danych n wątków, każdy z nich wykonuje najpierw metodę foo() a następnie bar(). Chcemy zagwarantować, że żaden wątek nie rozpocznie wykonywania bar() zanim wszystkie nie skończą wykonywać foo(). W tym celu pomiędzy wywołaniami foo() a bar() w kodzie wątków umieścimy barierę. Oto dwa pomysły na implementacje bariery:

- 1. Mamy licznik zabezpieczony zamkiem **TTAS**. Każdy wątek zajmuje zamek, inkrementuje licznik i zwalnia zamek. Następnie aktywnie czeka (wiruje, ang. *spins*) na liczniku oczekując aż osiągnie on wartość n.
- 2. Mamy n-elementową tablicę wartości boolowskich b[0..n-1], początkowo wypełnioną wartościami false. Protokół bariery składa się z dwóch kroków:
 - 1. wątek 0 ustawia b[0] na true. Każdy pozostały wątek i (0 < i < n-1) aktywnie czeka na b[i-1] aż

ten element osiągnie wartość true, po czym ustawia wartość b[i] na true.

2. każdy wątek aktywnie czeka aż b[n-1] osiągnie wartość true.

Porównaj wydajność tych dwóch protokołów w systemach wieloprocesorowych ze spójnymi pamięciami podręcznymi i wspólną szyną danych.

Zadanie 5. Przypomnij zasadę działania zamka CLH. W jaki sposób ograniczyć w implementacji tego zamka liczbę alokacji węzłów listy?

Wskazówka: TAoMP 2e, rozdział 7.5.2.

Zadanie 6. Poniżej znajduje się alternatywna implementacja zamka CLHLock, w której wątek ponownie wykorzystuje nie węzeł swojego poprzednika, ale własny. Wyjaśnij, dlaczego ta implementacja jest błędna.

```
public class BadCLHLock implements Lock {
    AtomicReference<Qnode> tail = new AtomicReference<QNode>(new QNode());
    ThreadLocal<Qnode> myNode = new ThreadLocal<QNode> {
       protected QNode initialValue() {
            return new QNode();
    };
    public void lock() {
        Qnode qnode = myNode.get();
       gnode.locked = true; // I'm not done
        // Make me the new tail, and find my predecessor
       Qnode pred = tail.getAndSet(gnode);
       while (pred.locked) {}
    public void unlock() {
       // reuse my node next time
       myNode.get().locked = false;
    static class Qnode { // Queue node inner class
       volatile boolean locked = false;
}
```

Zadanie 7. Opisz zasadę działania zamka CLH z czasem ważności $(ang.\ timeout)$.

Wskazówka: TAoMP 2e, rozdział 7.6.

Zadanie 8. Opisz zasadę działania i przedstaw implementację zamka MCS. Dlaczego w systemie o architekturze **NUMA** (ang.

Non-Uniform Memory Architecture) jego wydajność może być lepsza niż zamka CLH?

Wskazówka: TAoMP 2e, rozdział 7.5.3.

Zadanie 9. Metoda isLocked() wywołana na zamku zwraca wartość true wtedy i tylko wtedy, gdy zamek jest zajęty przez pewien wątek. Podaj implementację metody isLocked() dla następujących zamków: a) TAS, b) CLH, c) MCS.

Zadanie 10. Jaka motywacja stoi za ideą zamków hierarchicznych? Wyjaśnij, w jaki sposób zamek HBOLock realizuje tą ideę.

Wskazówka: TAoMP 2e, rozdział 7.7 - 7.7.1

Zadanie 11. Czym są zamki kohortowe? Czemu służy klasa TurnArbiter oraz metoda alone()? Przedstaw i wyjaśnij przykładową implementację tych zamków.

Wskazówka: TAoMP 2e, rozdział 7.7.2 - 7.7.3