# **Verteilte Systeme**

...für C++ Programmierer

Zustandsabhängige Steuerung

bν

#### Dr. Günter Kolousek

- Destruktor gibt Lock frei, wenn gelockt
  - kann auch manuell freigegeben werden!
- kann verschoben werden
  - besitzt daher nicht notwendigerweise den mutex
- ist rekursiv (mit recursive\_mutex)
- hat Timeout (mit timed\_mutex)
- kann auch angelegt werden
  - und den Lock übernehmen (adopt\_lock)
  - ohne den Lock zu halten (defer\_lock)
  - mit dem Versuch den Lock zu bekommen, d.h. blockiert nicht (try\_to\_lock)
    - → try\_lock()
- Verwendung mit Bedingungsvariable...
- nur zu verwenden, wenn lock\_guard nicht ausreicht!!

```
#include <iostream> // uniquelock.cpp
#include <thread>
#include <mutex>
using namespace std;
int main() {
    mutex m{};
    thread t1{[&]() { unique_lock<mutex> ul{m};
          cout << 't' << '1' << endl:
          }}; // lock_guard would be sufficient!
    thread t2{[&]() { unique_lock<mutex> ul{m};
          cout << 't' << '2' << endl;
          }};
    t1.join(); t2.join();
}
t1
†2
```

```
#include <iostream> // uniquelock2.cpp
#include <thread>
#include <mutex>
using namespace std;
using namespace std::literals;
void f(unique lock<mutex> ul) {
    cout<< 'f'<< endl;
    this_thread::yield(); /* "no effect" */ }
int main() {
    mutex m{};
    thread t1{[&]() {
      unique_lock<mutex> ul{m};
      cout << 't' << '1'; f(move(ul));
      this thread::sleep_for(10ms);
      cout << 't'; this thread::sleep for(10ms);</pre>
      cout << '1' << endl; }};
```

```
thread t2{[&]() {
      unique lock<mutex> ul{m};
      cout << 't' << '2'; f(move(ul));
      this thread::sleep for(10ms);
      cout << 't'; this thread::sleep for(10ms);</pre>
      cout << '2' << endl: }}:
    t1.join();
    t2.join();
Folgende Ausgabe möglich:
t2f
t1f
tt2
```

```
#include <iostream> // uniquelock3.cpp
#include <thread>
#include <mutex>
using namespace std;
mutex m1{}; mutex m2{};
void f(int i) {
    unique_lock<mutex> ul1{m1, defer_lock};
    unique_lock<mutex> ul2{m2, defer lock};
    lock(ul1, ul2);
    cout << 'f' << i << endl;
int main() {
    mutex m1{}; mutex m2{};
    thread t1{f, 1}; thread t2{f, 2};
    t1.join(); t2.join();
}
```

#### Problematik – 4

#### Producer/Consumer Problem

- ► Ein Boss befüllt eine Queue (Warteschlange) mit Arbeitspaketen.
- Arbeiter entnehmen die Arbeitspakete wieder aus der Queue arbeiten die Arbeitspakete ab.
- ▶ Queue ist begrenzt (→ bounded buffer)
- Zugriff auf Queue muss synchronisiert werden.
- ► Wenn *Queue voll*, dann kann Boss kein weiteres Arbeitspaket einstellen und muss warten.
- ► Wenn *Queue leer*, dann kann Arbeiter kein Arbeitspaket entnehmen und muss ebenfalls warten.

#### Problematik - 5 & Lösungen

- $\rightarrow$  Condition synchronization (dt. zustandsabhängige Steuerung) notwendig!
  - Polling
    - ► t1: Locken, Flag setzen (Bedingung überprüfen), Lock freigeben,...
    - ▶ t2: Locken, Flag prüfen, Lock freigeben,...
    - ▶ → Ressourcenverbrauch!
  - Polling mit Warten bis zu einer gewissen Zeitpunkt oder für eine gewisse Dauer
    - Zeit
      - vu groß → zeitliche Verzögerung
      - v zu klein → Ressourcenverbrauch
  - Thread schlafen legen bis Bedingung eintritt
    - ➤ → condition variable (Bedingungsvariable)

#### **Polling mit Warten**

```
#include <iostream> // polling.cpp
#include <thread>
#include <mutex>
using namespace std;
using namespace std::literals;
bool flag;
mutex mtx;
void wait_for_flag() {
    unique_lock<mutex> lck{mtx};
    while (!flag) {
        lck.unlock();
        this thread::sleep_for(100ms);
        cout << "*" << flush:
        lck.lock();
```

#### Polling mit Warten – 2

```
void set flag() {
   this thread::sleep_for(3s);
   lock_guard<mutex> lck{mtx};
   flag = true;
}
int main() {
   thread t1{wait_for_flag};
   set_flag();
   t1.join();
   cout << endl << "done!" << endl;</pre>
}
*********
done!
```

### Bedingungsvariable

```
#include <iostream> // condvar.cpp
#include <thread>
#include <mutex>
#include <condition variable>
#include <vector>
using namespace std;
using namespace std::literals;
struct IntOueue {
    vector<int> v; // just for demo purposes
    mutex mtx;
    condition_variable not_empty;
  public:
    void put(int);
    int take();
};
```

## Bedingungsvariable - 2

```
void IntQueue::put(int elem) {
    lock guard<mutex> lck{mtx};
    v.push back(elem);
    not_empty.notify_one();
}
int IntQueue::take() {
    unique_lock<mutex> lck{mtx};
    not_empty.wait(lck, [this]{ return v.size();});
    int elem{v.front()};
    v.erase(v.begin());
    return elem;
}
```

### Bedingungsvariable - 3

```
int main() {
    IntQueue s;
    s.put(1);
    s.put(2);
    cout << s.take() << endl;</pre>
    cout << s.take() << endl;</pre>
    thread t{[&]() { cout << s.take() << endl; }};
    this_thread::sleep_for(3s);
    s.put(3);
    t.join();
1
2
3
    // after 3 seconds
```

#### Bedingungsvariable - 4

- condition\_variable (unique\_lock erforderlich!)
- ▶ notify\_one bzw. notify\_all
  - Lock muss nicht gehalten werden!
  - ► Irgendeiner bzw. alle wartenden Threads
    - ▶ kein wartender → geht verloren: "lost wake-up"
- void wait(); mit Prädikatsfunktion: bool wait\_for(), bool wait\_until()
  - muss gelockt sein! Thread geht schlafen & unlocken
  - Wenn Prädikatsfunktion angegeben, dann äquivalent zu while (!pred()) wait(lck);
  - Wenn benachrichtigt | Timeout | "spurious wakeup", dann
    - ▶ Thread wird aufgeweckt und Lock wird erworben
    - ightharpoonup Wenn Bedingung falsch ightarrow schlafen legen & unlocken
    - ▶ "spurious wakeup" → no side effects, please!
    - Rückgabe des Wahrheitswertes der Bedingung (wenn abgelaufen, dann false)

#### **Lost Wakeup**

```
#include <iostream>
#include <mutex>
#include <condition variable>
#include <thread>
using namespace std;
mutex mtx;
condition_variable data_ready;
void waiting for work(){
    cout << "waiting..." << endl;</pre>
    unique lock<mutex> lck(mtx);
    data ready.wait(lck); // 1
    cout << "running " << endl;</pre>
```

#### Lost Wakeup – 2

```
void set data ready(){
    cout << "data prepared!" << endl;</pre>
    data ready.notify one(); // 2
}
int main() {
    thread t1{set data ready};
    thread t2{waiting_for_work};
    t1.join();
    t2.join();
}
data prepared!
waiting...
```