

Київський національний університет імені Тараса Шевченка

Факультет комп'ютерних наук та кібернетики

Операційні системи

Лабораторна робота 1
“Взаємодія між задачами”

Виконав студент 3-го курсу

групи ІПС-32

Євчик Олексій Юрійович

2023

Варіант

Мова реалізації - C++,

Засіб комунікації - перенаправлений ввід/вивід,

Спосіб синхронізації - неблокуючий ввід-вивід,

"носій" - обчислення - процес,

бінарна операція - gcd

Реалізація

https://github.com/MoloZzz/OS_lab1v2/tree/master

Робота

Приклад способу синхронізації(неблокуючий ввід вивід, або по іншому синхронне виконання функцій):

```
5
f(16): val(16)
...g(5): val(3)
GSD(f(x),g(x)): 1
7
f(22): val(22)
...g(7): val(3)
GSD(f(x),g(x)): 1
8
g(8): val(8)
...f(25): val(3)
GSD(f(x),g(x)): 1
1
f(4): val(4)
g(1): critical fault
G did not response
```

Як ми бачимо, виконуються функції синхронно, якщо G повертає значення раніше то його і виводить раніше, якщо ж F то вона виводиться першою.

```

0
f(0): val(24)
g(0): val(24)
GSD(f(x),g(x)): 24
6
g(6): val(6)
...f(19): val(3)
GSD(f(x),g(x)): 3
7
f(22): val(22)
...g(7): val(3)
GSD(f(x),g(x)): 1

```

Якщо ж одночасно, то виводить то одну то іншу

```

0
g(0): val(24)
f(0): val(24)
GSD(f(x),g(x)): 24

```

"носій" - обчислення - процес. Виконання функцій відбувається на одному потоці, використовуючи механізм асинхронного виконання функцій

```

auto fResult : future<...> = std::async( policy: std::launch::async, &f, x);

auto gResult : future<...> = std::async( policy: std::launch::async, &g, x);

shortDT resF = fResult.get();
shortDT resG = gResult.get();

```

Використовуючи стандартну бібліотеку “future” `#include <future>`

Я додав окремий вивід менеджера, аби бачити, що функції f(), g(), manager() працюють синхронно. Я додав окремий вивід менеджера, аби переконатись, в їх синхронній роботі:

```

5
f(16): val(16)
readyF(x)!
WaitingG
..WaitingG
.WaitingG
g(5): val(3)
readyG(x)!
GSD(f(x),g(x)): 1
7
f(22): val(22)
readyF(x)!
.WaitingG
.WaitingG
.WaitingG
g(7): val(3)
readyG(x)!
GSD(f(x),g(x)): 1

```

```

5
f(16): val(16)
readyF(x)!
WaitingG
..WaitingG
.WaitingG
WaitingG
g(5): val(3)
readyG(x)!
GSD(f(x),g(x)): 1
6
g(6): val(6)
.WaitingF
readyG(x)!
.WaitingF
.WaitingF
f(19): val(3)
readyF(x)!
GSD(f(x),g(x)): 3

```

Функції *f* та *g* можуть повернути **значення** або критичну **помилку**. Якщо ж функція(*comprfunc(x)* трохи перероблений шаблон) повертає *soft_fault* то обчислення продовжується, поки не отримаємо результат або поки не вийде час виділений функції. (по закінченню роботи функції - сама функція виводить значення в консоль, окремо менеджер повідомляє, що функція повернула результат). Якщо ж функція **не закінчить свою роботу за певний час**(я установив цей час, як 4 секунди), то менеджер повинен зупинити очікування та **kill process**. Сам алгоритм дій прописаний, проте виникли складності в зупинці процесу.

```

auto result : comp_result<unsigned int> = os::lab1::compfunc::compfunc(x);

while (std::holds_alternative<os::lab1::compfunc::soft_fault>(v: result)) {
    std::cout << "." << std::flush;
    result = os::lab1::compfunc::compfunc(x);
}

std::cout << "f(" << x << "): " << result << std::endl;

return result;

```

Тайм Аут:

```

    if(std::chrono::steady_clock::now() - start_time >= timeout){
        std::cout << "time out" << std::endl;
        timeoutFlag = true;
        break;
    }
} while (
    (statusF != std::future_status::ready || statusG != std::future_status::ready));

if(timeoutFlag){
    std::cout<< "Timeout. Calculation Failed" << std::endl;
    //kill f g
    break;
}else{
    resF = fResult.get();
    resG = gResult.get();
}

```

Якщо ж час перевищив ліміт, то ми не продовжуємо надалі перевіряти статус виконання функцій, а просто зупиняємо процеси та повертаємо помилку обчислень(в коді процес не зупиняється, тому що я не можу це реалізувати).

Мемоізація

або ж збереження результату, для подальшого використання в разі потреби, реалізовано за допомогою кешу.

В моїй реалізації, результати вже виконаних обчислень зберігаються та повторно використовуються при наступних викликах з тими ж самими параметрами.

Реалізовано:

Визначається кеш для зберігання результатів функцій. Змінено функції f та g на перевірку кешу перед виконанням обчислень. Якщо результат вже збережений у кеші, повертати його, інакше викликати функцію та зберігати результат у кеші.

Я задав кеш глобально

```
std::unordered_map<int, shortDT> memo_cache;
```

Додав його обробку в основну функцію

```
shortDT memoized_compfunc(int x) {  
    auto it : iterator<...> = memo_cache.find(x);  
    if (it != memo_cache.end()) {  
        return it->second;  
    }  
  
    auto result : comp_result<unsigned int> = os::lab1::compfunc::compfunc(x);  
  
    while (std::holds_alternative<os::lab1::compfunc::soft_fault>(v: result)) {  
        std::cout << "." << std::flush;  
        result = os::lab1::compfunc::compfunc(x);  
    }  
  
    memo_cache[x] = result;  
    return result;  
}
```

Шукаємо в кеші результат, якщо немає то викликаємо функцію. Окремо виніс варіант з `soft_fault`, як окремий випадок і зберігаю результат після останнього обрахунку(отримання результату). Тому що, якщо функція поверне кілька разів некритичну помилку, то вийде, що ми отримуємо цикл, а не реальне(потрібне) значення обчислень.

Отже, **Загальний алгоритм:**

- 1) Запускається Менеджер
- 2) Користувач вводить якесь значення x
- 3) Менеджер запускає 2 асинхронні функції $f(x)$ та $g(x)$
- 4) Починається виконання функцій, якщо ж `compfunc` повертає `soft_fault` то продовжуємо обчислення
Можливі варіанти відповіді функцій f, g -
Критичний збій, результат(int).
- 5) Менеджер кожні 0.5 секунди перевіряє статуси роботи функцій, якщо виконана то виводить відповідне повідомлення та змінює флаг `function_done` на `true`, та очікує на завершення другої функції, паралельно виводить повідомлення "Waiting"
- 6) Після отримання результату функцій, якщо обидві функції повернули значення то обраховуємо найбільший спільний дільник(`gcd`), Якщо ж, хоча б, одна функція повернула помилку(або вийшов час) то виводимо повідомлення про причину неможливості обрахунку бінарної функції(`F/G did not response` або `Time out`)
- 7) Робота менеджера закінчується, коли користувач вводить -1.

Кілька скріншотів:

```
1
f(4): val(4)
readyF(x)!
WaitingG
g(1): critical fault
readyG(x)!
Calculation failed. Function G(x) did not response
```

```
6
g(6): val(6)
.WaitingF
readyG(x)!
.WaitingF
.WaitingF
f(19): val(3)
readyF(x)!
GSD(f(x),g(x)): 3
```

```
10
.WaitingF
g(10): critical fault
readyG(x)!
.WaitingF
.f(31): val(3)
WaitingF
readyF(x)!
Calculation failed. Function G(x) did not response
```



```
2
.WaitingF
.WaitingG
.WaitingF
f(7): val(3)
WaitingG
readyF(x)!
WaitingG
WaitingG
WaitingG
WaitingG
time out
Timeout. Calculation Failed
```

Висновок:

Під час виконання цієї лабораторної роботи, я дізнався про нові способи міжпроцесової комунікації, такі як іменовані канали, windows-повідомлення, спільна пам'ять. Один із них, я спробував реалізувати. А також навчився синхронному виконанню функцій в C++, дізнався про примітиви взаємного виключення, та реалізував асинхронне виконання менеджера та 2 функцій за допомогою бібліотеки future та медотів std::async. Навчився використовувати кілька методів бібліотеки chrono, для контролю часу. Також дізнався про такі поняття як дедлок, mutex, та про взаємодію процесів та потоків. Можна зробити висновок, що ця сфера є надзвичайно обширною та складною в розумінні, та потребує багато часу на освоєння.