

**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ
ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ
ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
«СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»
ИНСТИТУТ ЦИФРОВОГО РАЗВИТИЯ**

**Отчет о лабораторной работе №2.24 по дисциплине основы программной
инженерии**

Выполнил:
Шальнев Владимир Сергеевич,
2 курс, группа ПИЖ-б-о-20-1,

Проверил:
Доцент кафедры
прикладной математики и
компьютерной безопасности,
Воронкин Р.А.

Отчет защищен с оценкой _____ Дата защиты _____

Ставрополь, 2022 г.

Выполнение:

Пример 1

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

from threading import Condition, Thread
from queue import Queue
from time import sleep

cv = Condition()
q = Queue()

# Consumer function for order processing
def order_processor(name):
    while True:
        with cv:
            # Wait while queue is empty
            while q.empty():
                cv.wait()
            try:
                # Get data (order) from queue
                order = q.get_nowait()
                print(f"{name}: {order}")
                # If get "stop" message then stop thread
                if order == "stop":
                    break
            except:
                pass
            sleep(0.1)

if __name__ == "__main__":
    # Run order processors
    Thread(target=order_processor, args=("thread 1",)).start()
    Thread(target=order_processor, args=("thread 2",)).start()
    Thread(target=order_processor, args=("thread 3",)).start()
    # Put data into queue
    for i in range(10):
        q.put(f"order {i}")
    # Put stop-commands for consumers
    for _ in range(3):
        q.put("stop")
    # Notify all consumers
    with cv:
        cv.notify_all()
```

Результат работы примера 1

```
thread 1: order 0
thread 1: order 1
thread 1: order 2
thread 1: order 3
thread 1: order 4
thread 1: order 5
thread 1: order 6
thread 1: order 7
thread 1: order 8
thread 1: order 9
thread 1: stop
thread 2: stop
thread 3: stop

Process finished with exit code 0
```

Пример 2

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

from threading import Thread, BoundedSemaphore
from time import sleep, time

ticket_office = BoundedSemaphore(value=3)

def ticket_buyer(number):
    start_service = time()
    with ticket_office:
        sleep(1)
        print(f"client {number}, service time: {time() - start_service}")

if __name__ == "__main__":
    buyer = [Thread(target=ticket_buyer, args=(i,)) for i in range(5)]
    for b in buyer:
        b.start()
```

Результат работы примера 2

```
client 0, service time: 1.0003414154052734
client 1, service time: 1.0009071826934814
client 2, service time: 1.0006632804870605
client 3, service time: 2.000310182571411
client 4, service time: 2.0010628700256348

Process finished with exit code 0
```

Пример 3

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

from threading import Thread, Event
from time import sleep, time

event = Event()

def worker(name: str):
    event.wait()
    print(f"Worker: {name}")

if __name__ == "__main__":
    # Clear event
    event.clear()
    # Create and start workers
    workers = [Thread(target=worker, args=(f"wrk {i}",)) for i in range(5)]
    for w in workers:
        w.start()

    print("Main thread")
    event.set()
```

Результат работы примера 3

```
Main thread
Worker: wrk 2
Worker: wrk 0
Worker: wrk 4Worker: wrk 3

Worker: wrk 1

Process finished with exit code 0
```

Пример 4

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

from threading import Timer

if __name__ == "__main__":
    timer = Timer(interval=3, function=lambda: print("Message from Timer!"))
    timer.start()
```

Результат работы примера 4

```
Message from Timer!
```

```
Process finished with exit code 0
```

Пример 5

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

from threading import Barrier, Thread
from time import sleep

br = Barrier(3)
store = []

def f1(x):
    print("Calc part1")
    store.append(x*2)
    sleep(0.5)
    br.wait()

def f2(x):
    print("Calc part2")
    store.append(x*2)
    sleep(1)
    br.wait()

if __name__ == "__main__":
    Thread(target=f1, args=(3,)).start()
    Thread(target=f2, args=(7,)).start()
    br.wait()
    print("Result: ", sum(store))
```

Результат работы примера 5

```
Calc part1
```

```
Calc part2
```

```
Result: 23
```

```
Process finished with exit code 0
```

Решение первой индивидуальной задачи

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

import numpy as np
from threading import Thread
from time import time
from queue import Queue
```

```

q = Queue()

def determinant(matrix, number):
    if len(matrix) == 1:
        return matrix[0][0]
    else:
        n = len(matrix)
        summa = 0
        for i in range(n):
            minor = []
            for x in range(n):
                temporary = []
                for y in range(n):
                    if x != i and y != 0:
                        temporary.append(matrix[x][y])
                if len(temporary) == n - 1:
                    minor.append(temporary)
            if i % 2 == 0:
                summa += matrix[i][0] * determinant(minor, -1)
            else:
                summa -= matrix[i][0] * determinant(minor, -1)
        if number != -1:
            q.put_nowait((number, summa))
        return float(summa)

def parallel(matrix):
    temp = []
    threads = []
    for i, elem in enumerate(matrix):
        temp.append(matrix[i][0])
    matrices = []
    n = len(matrix)
    for i in range(n):
        minor = []
        for x in range(n):
            temporary = []
            for y in range(n):
                if x != i and y != 0:
                    temporary.append(matrix[x][y])
            if len(temporary) == n - 1:
                minor.append(temporary)
        matrices.append(minor)
    for i, mat in enumerate(matrices):
        th = Thread(
            target=determinant,
            args=(mat, i,)
        )
        th.start()
        threads.append(th)

    for th in threads:
        th.join()

    answer = 0

    while not q.empty():
        i, det = q.get()
        if i % 2 == 0:
            answer += temp[i] * det
        else:
            answer -= temp[i] * det

```

```

return answer

if __name__ == '__main__':
    data = np.matrix(np.random.randint(-9, 9, (9, 9)))
    data = data.tolist()
    start = time()
    print(parallel(data))
    time_par = time() - start
    print('Вычисление определителя заняло: {:.3f} секунд'
          .format(time_par)
        )

```

Результата работы программы

```

180085226.0
Вычисление определителя заняло: 1.283 секунд

Process finished with exit code 0

```

Решение второй индивидуальной задачи

```

#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

from threading import Thread, Lock
from math import sqrt
from queue import Queue

q = Queue()
lock = Lock()

def infinite_sum(x):
    lock.acquire()
    eps = 10 ** -7
    a = 1
    summa = 1
    i = 1
    prev = 0
    while abs(summa - prev) > eps:
        prev = summa
        numerator = 1
        denominator = 1
        for j in range(1, i + 1):
            if 2 * j - 3 > 0:
                numerator *= 2 * j - 3
                denominator *= 2 * j
        temp = (numerator / denominator) * x ** i
        if (-1) ** (i + 1) > 0:
            summa += temp
        else:
            summa -= temp
        i += 1
    q.put(summa)
    lock.release()

def checker(calc_result, n_result):
    print(f"Calculated sum: {calc_result}")

```

```

print(f"Verification sum: {n_result}")

if __name__ == '__main__':
    checksum = sqrt(1 - 0.8)
    thread1 = Thread(target=infinite_sum, args=(-0.8, ))
    thread1.start()
    thread1 = Thread(target=checker, args=(q.get(), checksum))
    thread1.start()

```

Результат работы программы

```

Calculated sum: 0.44721390018995993
Verification sum: 0.44721359549995787

Process finished with exit code 0

```

Ответы на вопросы:

1. Каково назначение и каковы приемы работы с Lock-объектом.

Lock-объект может находиться в двух состояниях: захваченное (заблокированное) и не захваченное (не заблокированное, свободное). После создания он находится в свободном состоянии. Для работы с Lock-объектом используются методы `acquire()` и `release()`. Если Lock свободен, то вызов метода `acquire()` переводит его в заблокированное состояние. Повторный вызов `acquire()` приведет к блокировке инициировавшего это действие потока до тех пор, пока Lock не будет разблокирован каким-то другим потоком с помощью метода `release()`.

2. В чем отличие работы с RLock-объектом от работы с Lock-объектом.

RLock может освободить только тот поток, который его захватил.

3. Как выглядит порядок работы с условными переменными?

- На стороне потребителя: проверить доступен ли ресурс, если нет, то перейти в режим ожидания с помощью метода `wait()`, и ожидать оповещение от Producer'a о том, что ресурс готов и с ним можно работать. Метод `wait()` может быть вызван с таймаутом, по истечении которого поток выйдет из состояния блокировки и продолжит работу.

- На стороне производителя: произвести работы по подготовке ресурса, после того, как ресурс готов оповестить об этом ожидающие потоки с помощью методов `notify()` или `notify_all()`.

4. Какие методы доступны у объектов условных переменных?

`acquire(*args)` – захват объекта-блокировки.

`release()` – освобождение объекта-блокировки.

`wait(timeout=None)` – блокировка выполнения потока до оповещения о снятии блокировки.

`wait_for(predicate, timeout=None)` – метод позволяет сократить количество кода, которое нужно написать для контроля готовности ресурса и ожидания оповещения.

`notify(n=1)` – снимает блокировку с остановленного методом `wait()` потока. Если необходимо разблокировать несколько потоков, то для этого следует передать их количество через аргумент `n`.

`notify_all()` – снимает блокировку со всех остановленных методом `wait()` потоков.

5. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации “семафор”?

Суть его идеи заключается в том, при каждом вызове метода `acquire()` происходит уменьшение счетчика семафора на единицу, а при вызове `release()` – увеличение. Значение счетчика не может быть меньше нуля, если на момент вызова `acquire()` его значение равно нулю, то происходит блокировка потока до тех пор, пока не будет вызван `release()`. Семафоры поддерживают протокол менеджера контекста.

Для работы с семафорами в Python есть класс `Semaphore`, при создании его объекта можно указать начальное значение счетчика через параметр `value`.

6. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации “событие”?

Объект класса `Event` управляет внутренним флагом, который сбрасывается с помощью метода `clear()` и устанавливается методом `set()`. Потоки, которые используют объект `Event` для синхронизации блокируются при вызове метода `wait()`, если флаг сброшен.

`is_set()` – возвращает `True` если флаг находится в взведенном состоянии.
`set()` – переводит флаг в взведенное состояние.

`clear()` – переводит флаг в сброшенное состояние.

`wait(timeout=None)` – блокирует вызвавший данный метод поток если флаг соответствующего `Event`-объекта находится в сброшенном состоянии.

7. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации “таймер”?

`Timer` реализован как поток, является наследником от `Thread`, поэтому для его запуска необходимо вызвать `start()`, если необходимо остановить работу таймера, то вызовите `cancel()`.

8. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации “барьер”?

Будет дожидаться завершения работы группы потоков.

`Barrier(parties, action=None, timeout=None)`

`parties` – количество потоков, которые будут работать в рамках барьера.

`action` – определяет функцию, которая будет вызвана, когда потоки будут освобождены (достигнут барьера).

`timeout` – таймаут, который будет использовать как значение по умолчанию для методов `wait()`.

9. Сделайте общий вывод о применении тех или иных примитивов синхронизации в зависимости от решаемой задачи.

Каждый из этих примитивов по-своему хорош в определенной области. К примеру, очень удобно использовать семафор при условии, что несколько

потоков работают с одними и теми же данными. Универсального примитива, подходящего под любую задачу – нет.