Конкурентное выполнение кода в Python



Денис Воронкин

О чем будет доклад

- Терминология
- Multiprocessing
- Multithreading
- Async

Конкурентность

Конкурентность - это подход, при котором вычисления выполняются в пересекающиеся периоды времени, а не последовательно, когда одно завершается до того, как начнется другое.

Конкурентная система - это система, в которой вычисления могут выполняться не дожидаясь завершения остальных.

Многозадачность

Многозадачность - конкурентное выполнения множества задач в течение определенного периода времени.

Не требует одновременного выполнения выполнения задач. Простой пример - возможность запустить несколько программ одновременно на одноядерных компьютерах.

Параллелизм

Параллелизм - это свойство системы, при котором несколько вычислений выполняются одновременно.

Возможен только в многоядерных системах, когда каждое вычисление выполняется на отдельном ядре процессора.

Асинхронность

Асинхронность - это подход, при котором результат выполнения функции доступен не сразу, а через некоторое время в виде некоторого асинхронного (нарушающего обычный порядок выполнения) вызова.

В асинхронном программировании длительные операции запускаются без ожидания их завершения и не блокируют дальнейшее выполнение программ.

Multiprocessing

<u>Disclaimer</u>: информация относится к Linux.

Процесс - это экземпляр выполняемой программы. Это базовая единица работы в операционной системе.

Ключевые особенности

- уникальный идентификатор (PID)
- виртуальное адресное пространство, отделенное от памяти других процессов
- управляются сигналами (SIGTERM, SIGKILL и тд)
- может находиться в одном из состояний:
 - запущен (running)
 - ожидает (sleeping)
 - остановлен (stopped)
 - зомби (zombie)
 - завершен (terminated)
- один процесс может создавать другой

Информация о процессах (top, htop, btop)

```
3.3%] Tasks: 50, 122 thr, 97 kthr: 1 running
                                                                                    6.0%] Load average: 0.30 0.14 0.10
      0K/1024M1
                                      SHR S CPU%▽MEM%
                                                        TIME+ Command
905537 root
                                              0.0 0.9 0:00.00 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id 8879f5b5b7e6f0a0ec32c677d4ad2a8c14208fe8c214e414836ec8704b5d6031 -ac
905549 70
                                              0.0 1.3 0:01.00 postgres
905584 root
                                              0.0 0.9 0:00.92 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id 8879f5b5b7e6f0a0ec32c677d4ad2a8c14208fe8c214e414836ec8704b5d6031 -ad
905585 root
                                              0.0 0.9 0:01.15 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id 8879f5b5b7e6f0a0ec32c677d4ad2a8c14208fe8c214e414836ec8704b5d6031 -ad
905618 root
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip 0.0.0.0 -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905628 root
                                                  0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip 0.0.0.0 -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905629 root
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip 0.0.0.0 -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905630 root
                      0 1632M 5704
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip 0.0.0.0 -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905631 root
                      0 1632M
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip 0.0.0.0 -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905632 root
                      9 1632M
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip :: -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905633 root
                      0 1632M 5704
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip 0.0.0.0 -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905634 root
                      0 1632M 5704
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto top -host-ip 0.0.0.0 -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905636 root
                      0 1632M
                                              0.0 0.3 0:00.01 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip :: -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905637 root
                      0 1632M
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip :: -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905638 root
                      0 1632M
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip :: -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905639 root
                      0 1632M
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip :: -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905640 root
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip :: -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905642 root
                                              0.0 0.3 0:00.00 /usr/bin/docker-proxy -proto tcp -host-ip :: -host-port 4200 -container-ip 172.18.0.4 -container-port 4200
905664 root
                                                       0:00.08 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361 -ad
905666 root
                                                       0:01.12 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361 -ac
905667 root
                                                       0:00.92 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361 -ad
905668 root
                                                       0:00.00 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361 -ad
905669 root
                                                       0:00.58 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361
905670 root
                                                       0:00.00 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361 -ad
905671 root
                                                       0:01.22 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361
905672 root
                                                       0:00.50 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361
905673 root
                                              0.0 0.9 0:00.00 /usr/bin/containerd-shim-runc-v2 -namespace moby -id e0c7067bd41a5d76fa22ded1e3d612fedcc7412310c68f0b2dd019ffeb9e8361 -ad
905705 70
                                              0.0 0.8 0:00.47 postgres: checkpointer
905706 70
                                              0.0 0.4 0:00.16 postgres: background writer
905714 70
                                              0.0 0.5 0:01.69 postgres: walwriter
905715 70
                                              0.0 0.4 0:00.03 postgres: autovacuum launcher
905716 70
                                    4224 S 0.0 0.3 0:00.00 postgres: logical replication launcher
```

Дочерние процессы

В создании дочерних процессов участвуют два системных вызова: **exec** и **fork**.

Fork

Создает точную копию родительского процесса с новым PID, копируя код, память*, файловые дескрипторы и другие ресурсы.

Exec

Не создает новый процесс, а заменяет текущее содержимое процесса новой программой, загружая ее из исполняемого файла. PID остается прежним.

^{*} обычно память копируется не сразу благодаря Copy-on-Write, но в Python с этим есть сложности https://instagram-engineering.com/copy-on-write-friendly-python-garbage-collection-ad6ed5233ddf

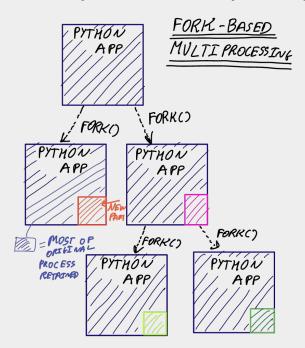
А что в Python?

В Python существует три способа создания дочерних процессов:

- fork
- spawn
- forkserver

Fork

Создает дочерний процесс идентичный родительскому (все ресурсы копируются). Используется по умолчанию при запуске приложения на linux.



Fork

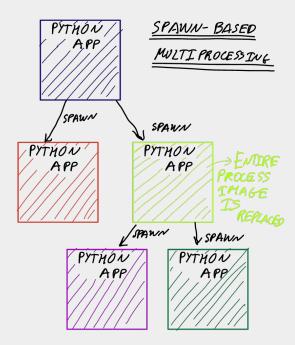
Считается небезопасным, т.к. может приводить к сбоям дочерних процессов. Из-за этого как минимум на mac os по умолчанию используется spawn.

Changed in version 3.8: On macOS, the spawn start method is now the default. The fork start method should be considered unsafe as it can lead to crashes of the subprocess as macOS system libraries may start threads. See bpo-33725.

Source: https://docs.python.org/3/library/multiprocessing.html#contexts-and-start-methods

Spawn

Создает чистый процесс. Копируются только те данные, которые необходимы для его запуска (сериализуя их с помощью pickle).



Forkserver

Подходит для случаев, если у родительского процесса довольно сложное состояние, но при этом хочется оптимизировать скорость создания дочернего процесса. *FORK SERVER - BASED*

FORKE ' FORK () PYTHON PYTHON RETAINED FROM FORK SERVER PROCESS

MULTI PROCESSING

Sources

Блог, из которого я позаимствовал схемы:

https://bnikolic.co.uk/blog/python/parallelism/2019/11/13/python-forkserver-preload.html

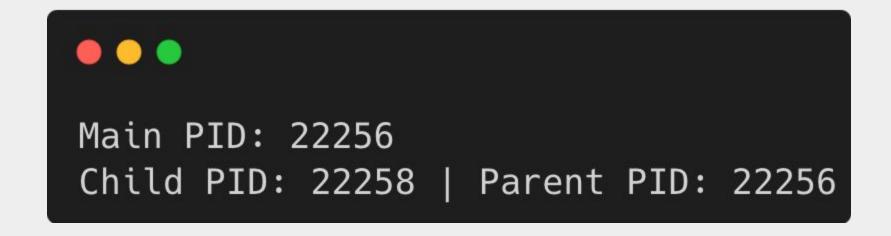
Тред, в котором неплохо объясняется принцип работы forkserver:

https://stackoverflow.com/questions/63424251/multiprocessing-in-python-what-get s-inherited-by-forkserver-process-from-paren

Запуск дочернего процесса в Python

```
1 from os import getpid, getppid
 2 from multiprocessing import Process
 3
 4 def print pid():
 5
       print(f"Child PID: {getpid()} | Parent PID: {getppid()}")
 6
 7 def main() -> None:
 8
       print(f"Main PID: {getpid()}")
 9
       process = Process(target=print pid)
10
       process.start()
11
12 if __name__ == "__main__":
13
       main()
```

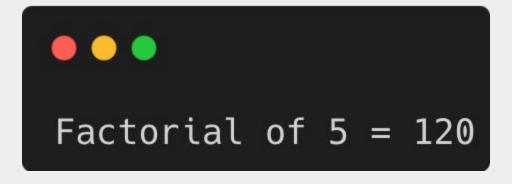
Output



Выполнение расчетов в дочернем процессе

```
. . .
 1 from multiprocessing import Process, Queue
 4 def count_factorial(n: int) -> int:
       if n == 0 or n == 1:
           return 1
       return n * count factorial(n - 1)
10 def run factorial count(queue: Queue, number: int) -> None:
       factorial = count_factorial(number)
       queue.put(factorial)
15 def main() -> None:
       number = 5
       queue = Queue()
       process = Process(
           target=run_factorial_count,
           kwarqs={"queue": queue, "number": number},
       process.start() # Запуск процесса
       process.join() # Дожидаемся завершения
       print(f"Factorial of {number} = {queue.get()}")
       queue.close()
31 if __name__ == "__main__":
       main()
```

Output



ProcessPoolExecutor

```
• • •
 1 from concurrent.futures import ProcessPoolExecutor
 4 def count_factorial(n: int) -> int:
       if n == 0 or n == 1:
           return 1
       return n * count_factorial(n - 1)
10 def main() -> None:
11
       number = 5
12
13
       with ProcessPoolExecutor(max_workers=1) as executor:
           future = executor.submit(
15
               count factorial,
               n=number,
           print(f"Factorial of {number} = {future.result()}")
21
22 if __name__ == "__main__":
       main()
```

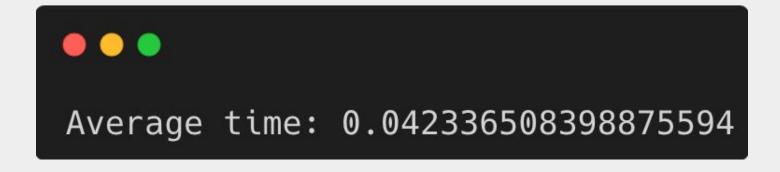
Output



ProcessPoolExecutor.map()

```
1 from concurrent.futures import ProcessPoolExecutor
 2 from random import randint
 5 def count factorial(n: int) -> int:
       if n == 0 or n == 1:
          return 1
      return n * count factorial(n - 1)
11 def main() -> None:
       numbers = [randint(1, 10) for in range(10)]
      with ProcessPoolExecutor(max workers=1) as executor:
           results = executor.map(
               count factorial,
               numbers,
           for number, factorial in zip(numbers, results):
               print(f"Factorial of {number} = {factorial}")
24 if __name__ == "__main__":
      main()
```

Timeit output

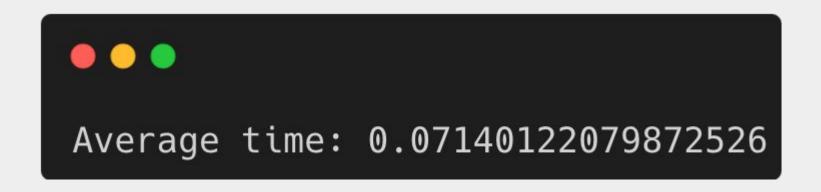


Вопрос

У ноутбука, на котором я запускал этот код 10 ядер CPU. Насколько изменится среднее время, если увеличить количество воркеров в пулле до 10?

Ответ

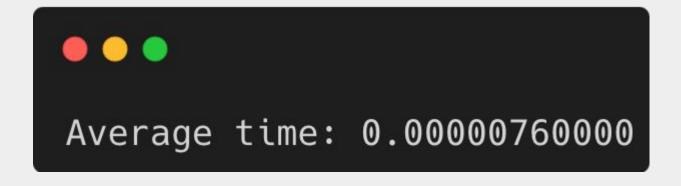
Почти вдвое!.. Медленнее?



Однопоточное решение

```
1 from random import randint
 3 def count_factorial(n: int) -> int:
      if n == 0 or n == 1:
           return 1
      return n * count factorial(n - 1)
 9 def main() -> None:
      numbers = [randint(1, 10) for _ in range(10)]
10
11
      factorials = (count factorial(n) for n in numbers)
12
13
      for number, factorial in zip(numbers, factorials):
14
           print(f"Factorial of {number} = {factorial}")
15
16 if __name__ == "__main__":
17
      main()
```

Timeit output



Почему процессы обходятся дорого

При создании нового процесса операционная система:

- создает новое виртуальное адресное пространство в оперативной памяти
- копирует данные из основного процесса
- добавляет новый PID в список активных процессов

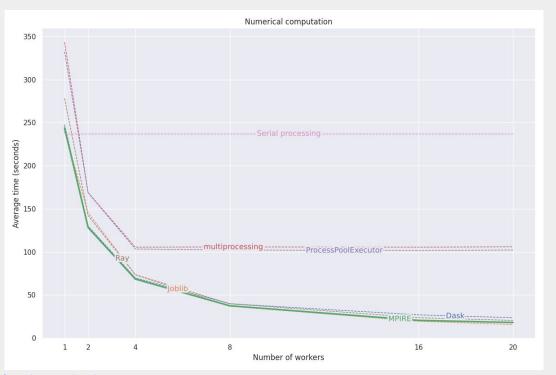
- ...

Помимо этого добавление каждого нового процесса сказывается на общей производительности системы, т.к. все они конкурируют за ограниченные ресурсы CPU.

Выводы

- Не стоит параллелить процессами любую CPU-bound задачу
- Могут быть сложности с запуском на разных ОС
- Подходят, если нужно использовать все ядра процессора

Mpire



Source: https://github.com/sybrenjansen/mpire

Multithreading

Поток (или легковесные процессы, LWP) - это последовательность инструкций, которая выполняется независимо, но, в отличии от процессов, делит ресурсы (память, файлы и тд) с другими потоками той же программы.

Ключевые особенности

Линукс работает с потоками очень похожим на процессы образом. Они, как и процессы:

- имеют идентификатор (Tread ID, TID)
- управляются планировщиком ОС
- могут выполняться на разных ядрах процессора (можно ограничить)
- могут находится в разных состояниях вроде: running, sleeping, waiting

ThreadPoolExecutor

```
1 from concurrent.futures import ThreadPoolExecutor
 2 from random import randint
 5 def count factorial(n: int) -> int:
       if n == 0 or n == 1:
          return 1
      return n * count_factorial(n - 1)
11 def main() -> None:
      numbers = [randint(1, 10) for _ in range(10)]
      with ThreadPoolExecutor(max workers=10) as executor:
           results = executor.map(
               count_factorial,
               numbers,
           for number, factorial in zip(numbers, results):
               print(f"Factorial of {number} = {factorial}")
23
24 if __name__ == "__main__":
      main()
```

Timeit output

1 воркер

```
• • • • Average time: 0.0001681334018940106
```

10 воркеров



Profit?

Да:

Простая замена ProcessPoolExecutor на ThreadPoolExecutor дала прирост скорости в 100 раз.

Ho:

В Python потоки не работают параллельно при выполнении CPU-bound задач.

GIL

GIL (Global Interpreter Lock) - глобальная блокировка интерпретатора, которая позволяет только одному потоку выполнять байт-код и любой момент времени.

Когда GIL не помеха

I/О операции

```
• • •
 1 class AiofilesContextManager(Awaitable, AbstractAsyncContextManager):
       """An adjusted async context manager for aiofiles."""
       __slots__ = ("_coro", "_obj")
      def __init__(self, coro):
           self._coro = coro
           self._obj = None
       def __await__(self):
           if self._obj is None:
               self._obj = yield from self._coro.__await__()
           return self._obj
       async def __aenter__(self):
           return await self
       async def __aexit__(self, exc_type, exc_val, exc_tb):
           await get_running_loop().run_in_executor(
               None, self._obj._file.__exit__, exc_type, exc_val, exc_tb
          self._obj = None
```

Source: https://github.com/Tinche/aiofiles/blob/main/src/aiofiles/base.py#L58

Код на С

Примеры:

https://numpy.org/doc/stable/reference/global_state.html#number-of-threads-used-for-linear-algebra

https://pandas.pydata.org/docs/user_guide/enhancingperf.html

time.sleep()

```
• • •
 1 import time
 2 from concurrent.futures import ThreadPoolExecutor
 5 def long_sleep() -> None:
       print("Sleeping for 5 seconds")
       time.sleep(5)
       print("Done long sleeping")
11 def short_sleep() -> None:
       for _ in range(10):
           print("Sleeping for .5 second")
           time.sleep(.5)
       print("Done iterative sleeping")
17 def main() -> None:
       with ThreadPoolExecutor() as executor:
           executor.submit(long sleep)
           executor.submit(short_sleep)
22 if __name__ == "__main__":
       main()
```

Output

```
Sleeping for 5 seconds
Sleeping for .5 second
Done long sleeping
Done iterative sleeping
```

Низкоуровневые подробности о GIL

Разбор от разработчика Python Никиты Соболева:

https://t.me/opensource_findings/887

https://t.me/opensource_findings/888

Но точно ли без GIL никак?

Довольно давно ведется работа над двумя разными подходами:

- NoGIL
- Subinterpreters

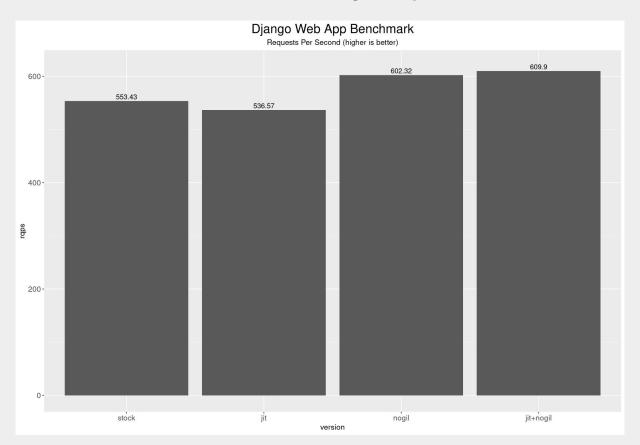
NoGIL

PEP 703 предлагает сделать **GIL** опциональным добавив флаг --disable-gil для запуска программы без глобального лока.

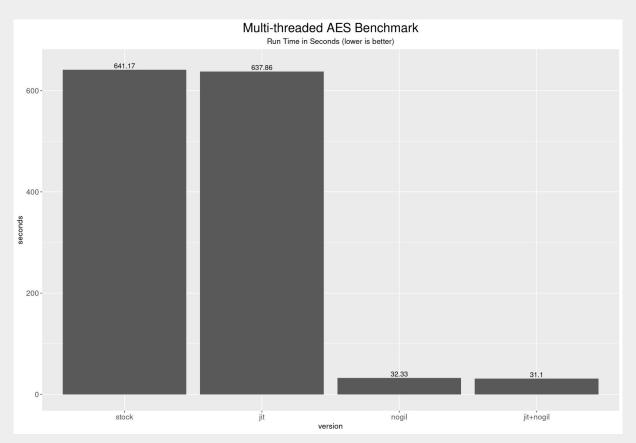
Доступен при сборке интерпретатора из исходников.

Source: https://peps.python.org/pep-0703/

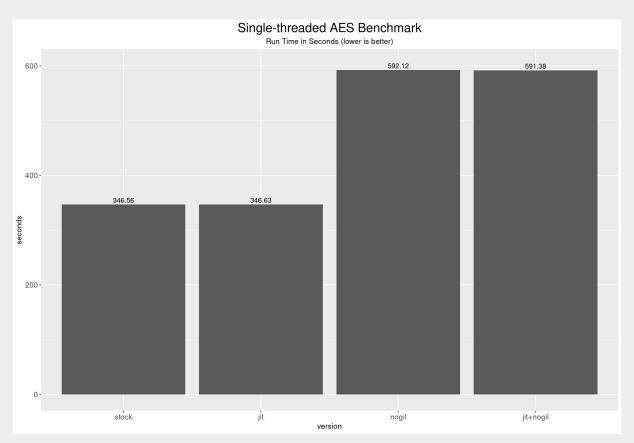
Бенчмарк веб сервера на Django



Многопоточный бенчмарк



Однопоточный бенчмарк



Sources

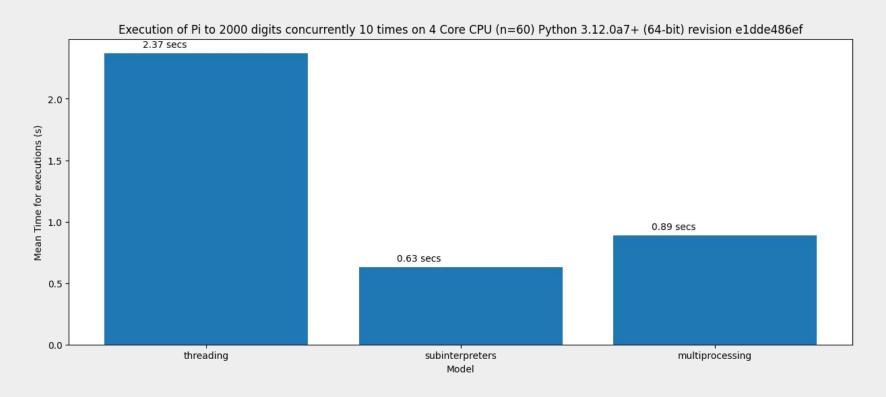
https://github.com/lip234/python_313_benchmark

Subinterpreters

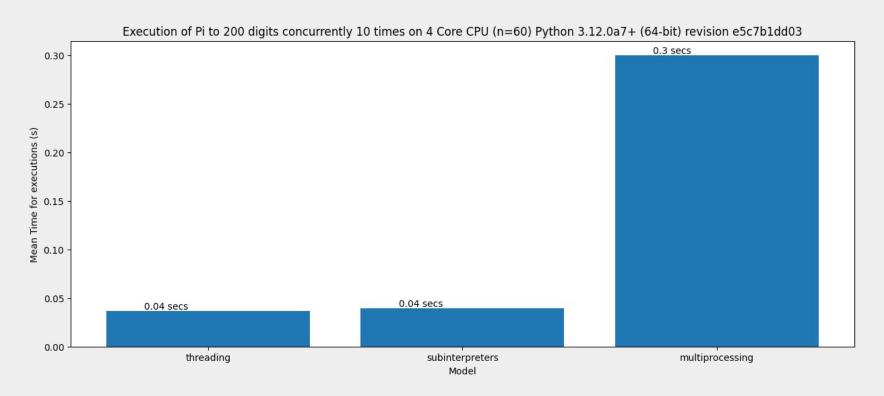
Если **NoGIL** продвигает возможность отключение глобального лока, то PEP 554 и PEP 684 предлагают запускать несколько интерпретаторов в одном процессе, каждый со своим набором глобальных переменных, стеком вызовов и GIL.

Sources:

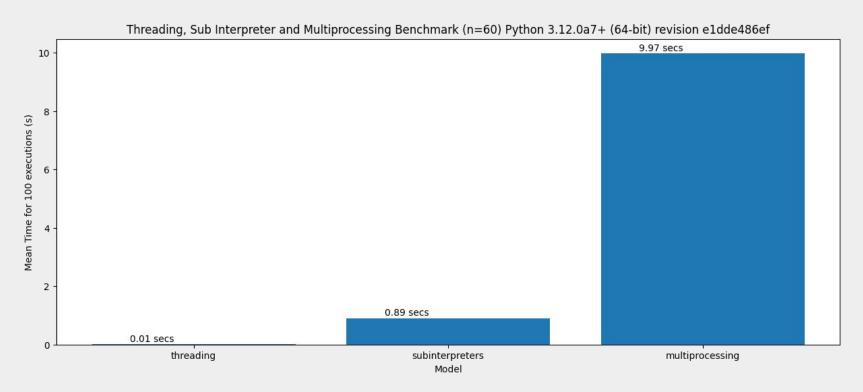
Расчет 2000 знаков числа Пи



Расчет 200 знаков числа Пи



Время создания



Sources

https://tonybaloney.github.io/posts/sub-interpreter-web-workers.html

Async

<u>Disclaimer</u>: дальше речь пойдет именно об асинхронном I/O и asyncio в частности.

В Python 3.4 добавили библиотеку **asyncio**, а в версии 3.5 появился **async/await** синтаксис. Зачем это нужно, если потоки уже отлично справлялись с тем, чтобы конкурентно выполнять I/O операции?

Подходы для реализации асинхронности

Существует довольно много подходов. И использование потоков - один из них. Альтернатива - корутины и цикл событий.

В то время уже существовал целый зоопарк библиотек, которые работали по тому же принципу. PEP-492 и PEP-3156 предложили стандартизировать этот функционал в языке введя отдельную библиотеку и синтаксис.

Важной особенностью также стало то, что async/await никак не привязан к asyncio (как, например, в js), что позволяет использовать его с любой другой библиотекой.

Sources:

https://en.wikipedia.org/wiki/Asynchronous_I/O#Forms https://peps.python.org/pep-0492/ https://peps.python.org/pep-3156/

Event Loop

Цикл событий в **asyncio** - ключевая сущность, которая отвечает за:

- управление задачами
- обработка I/O
- управление таймерами
- обработку сигналов (SIGTERM, SIGKILL и тд)
- ...

По аналогии с тем, что async/await не привязан к конкретной библиотеке, asyncio может использовать различные реализации цикла событий помимо встроенной. Достаточно реализовать интерфейс базового класса.

Низкоуровневые подробности

Для того, чтобы разобраться в принципе работы цикла событий, нужно познакомиться с двумя концепциями: сетевой сокет и селектор.

Socket

Сетевой сокет - это низкоуровневая абстракция, которая позволяет программам обмениваться данными по сети на транспортном уровне (TCP/UPD).

Любая библиотека, которая отправляет или принимает сетевые запросы, использует сокеты под капотом. По сути, это прослойка между вашим кодом и операционной системой. Для работы с ними в питоне существует библиотека socket.

Отправка http запроса с aiohttp

```
1 import aiohttp
 2 import asyncio
 3
 5 async def main() -> None:
       async with aiohttp.ClientSession() as session:
 6
           async with session.get("http://example.com") as response:
 8
               status = response.status
               text = await response.text()
10
11
               print(f"Status code: {status}")
               print(f"Content: {text[:200]}") # Первые 200 символов ответа
12
13
14
15 if __name__ == "__main__":
      asyncio.run(main())
16
```

Отправка http запроса c socket

```
1 import socket
 3 # Создаём сокет
 4 sock = socket.socket(socket.AF INET, socket.SOCK STREAM)
 6 # Подключаемся к серверу (example.com, порт 80 для HTTP)
 7 sock.connect(("example.com", 80))
 9 # Формируем НТТР-запрос вручную
10 request = "GET / HTTP/1.1\r\nHost: example.com\r\nConnection: close\r\n\r\n"
11 sock.sendall(request.encode("utf-8"))
13 # Получаем ответ
14 response = b""
15 while True:
      data = sock.recv(1024) # Читаем по 1024 байта
      if not data: # Если данных больше нет, выходим
          break
      response += data
21 # Закрываем сокет
22 sock.close()
24 # Выводим результат (декодируем байты в строку)
25 print(response.decode("utf-8")[:200]) # Первые 200 символов
```

Режимы работы сокетов

Сокеты умеют работать в двух режимах:

- блокирующем: **sock.recv()** блокируется до тех пор, пока не придут данные или не будет превышен таймаут
- неблокирующем: **sock.recv()** вызовет исключение, если в нем не будет данных, которые можно прочитать

Selector

Селектор - механизм, который позволяет проверять один и более сокетов на возможность получения или передачи данных через них.

Используя селектор, вместо того, чтобы ждать пока данные придут в один сокет, мы можем сразу пойти читать их из того, в котором уже получен ответ.

Event Loop

Похожим образом работает цикл событий в asyncio. Он не проверяет каждое соединение отдельно на наличие ответа. Вместо этого он регистрирует все открытые сокеты в селекторе, чтобы сразу получить список тех, которые которые готовы для выполнения операции.

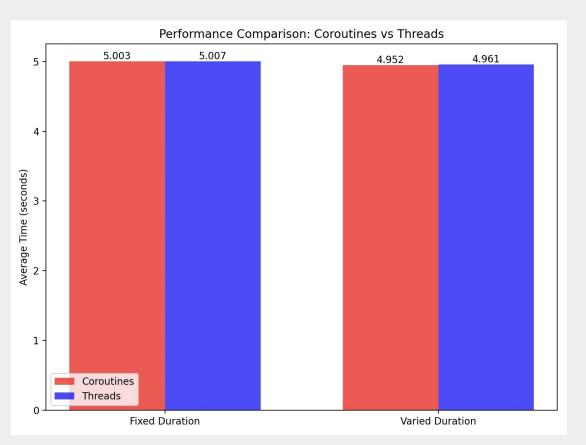
Хоть он и выполняет эти проверки множество раз в секунду, важно учитывать, что цикл однопоточный. Любая блокирующая операция приведет к полной остановке цикла, пока эта операция не завершится.

Сравнение async и multithreading

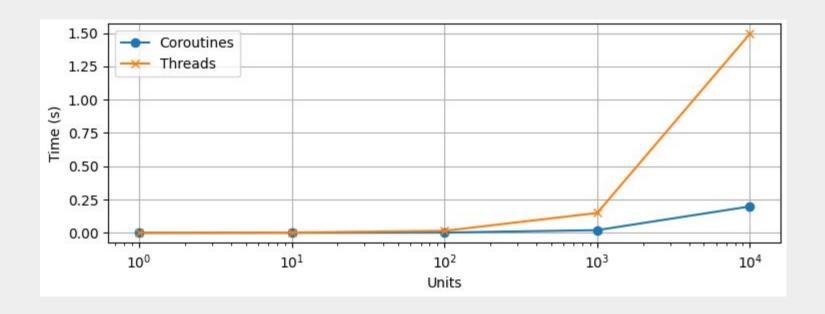
Если задуматься, то асинхронность и многопоточность работают похожим образом. В обоих случаях, программа не блокируется при выполнении запроса, а продолжает работу обрабатывая результат тех операций, которые уже завершились.

Какой подход эффективнее?

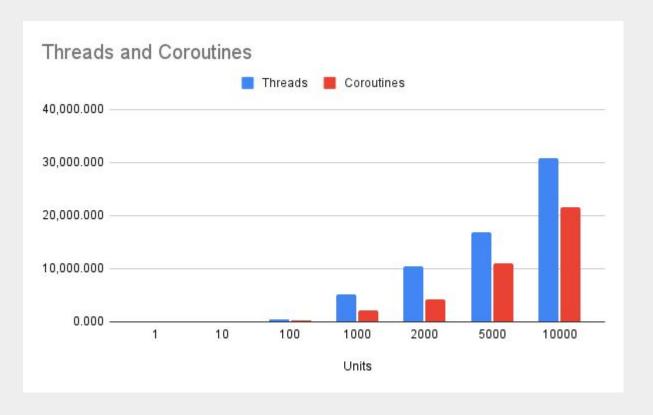
Время обработки операций



Время создания корутин и потоков



Потребление памяти (в килобайтах)



Sources

https://superfastpython.com/asyncio-coroutines-faster-than-threads/

За пределами стандартной библиотеки

Асинхронный тулинг развивается продолжительное время. С появлением **asyncio** хоть и пропала необходимость во многих библиотеках, но некоторые все же заслуживают внимания.

Gevent

Gevent основана на другой библиотеке - **greenlet**. Гринлеты - это так называемые "зеленые потоки". Они позволяют вручную переключаться между разными функциями в рамках одного системного потока, сохраняя при этом состояние каждой функции.

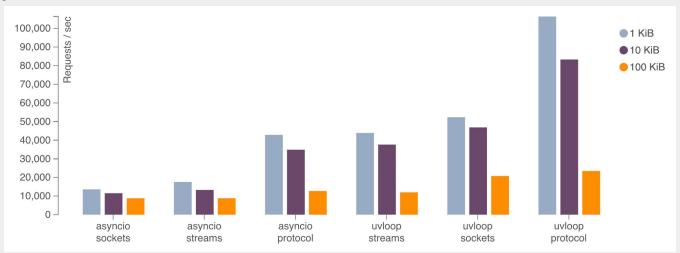
Gevent же в свою очередь берет на себя управление переключением между функциями. Она делает **monkey-patching** сокетов и других блокирующих вызовов на свои асинхронные аналоги.

Сейчас вполне поддерживается и даже используется на проектах: https://youtu.be/JUGjCc-cRLk?si=GiS7mlwGTSyJfk4Y

Source: https://www.gevent.org/

uvloop

uvloop - более производительный цикл событий для **asyncio** на основе **libuv**. Это кроссплатформенная библиотека, которая изначально разрабатывалась для Node.js.



Source: https://uvloop.readthedocs.io/

AnylO

AnylO предоставляет унифицированный асинхронный интерфейс для работы с I/O операциями.

Из интересных фич:

- асинхронная работа с файлами
- возможность использования **trio** вместо **asyncio**
- возможность настройки различных бекендов и циклов событий для тестов

Source: https://anyio.readthedocs.io/en/stable/

Вопросы?



Ссылка на файл с презентацией