

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение

высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ ИУ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА ИУ-7 «Программное обеспечение эвм и информационные технологии»

РАСЧЕТНО-ПОЯСНИТЕЛЬНАЯ ЗАПИСКА *К НАУЧНО-ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКОЙ РАБОТЕ НА ТЕМУ:*

«Разработка статического сервера»

Студент	ИУ7-71Б		Волков Г.В.
Руководите	ПЬ		

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)»

(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

,	,
	УТВЕРЖДАЮ
	Заведующий кафедрой ИУ-7
	(Индекс) И.В.Рудаков (И.О.Фамилия
	« » 2023 г
ЗАД	І АНИЕ
на выполнение	курсовой работы
по теме	
«Разработка ста	тического сервера»
Студент группы ИУ7-71Б	
-	гий Валерьевич
Направленность КР	25.12.5
уч Источник тематики	ебная
	абота кафедры
•	нед., 50% к 9 нед., 75% к 12 нед., 100% к 15
•	ервер. В качестве мультиплексора жен реализовывать многопоточную м пула потоков.
Оформление научно-исследовательс Расчетно-пояснительная записка на 12-2	-
Дата выдачи задания « » 2023 г.	
Руководитель курсовой работы	
Студент	Волков Г.В.

(Подпись, дата)

(И.О.Фамилия)

СОДЕРЖАНИЕ

B]	ВЕД	ЕНИЕ	4			
1	Аналитические раздел					
	1.1	Требования к серверу	5			
	1.2	Протокол НТТР	5			
	1.3	Паттерн thread pool	8			
	1.4	Мультиплексирование	S			
2	Конструкторский раздел					
	2.1	Обработка запроса	10			
3	Koı	Конструкторский раздел				
	3.1	Средства реализаци	12			
	3.2	Реализация сервера	12			
4	Исследовательский раздел					
	4.1	Технические характеристики	17			
	4.2	Демонстрация работы программы	17			
	4.3	Исследование времени обработки запроса	17			
	4.4	Вывод	18			
3	АК Л	ЮЧЕНИЕ	19			
\mathbf{C}	СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ					

ВВЕДЕНИЕ

Веб-сервер — сервер, принимающий и обрабатывающий HTTP-запросы, обычно от браузеров, и отдающий HTTP-ответы, как правило, с HTML-страницей или медиафайлами.

Целью работы — написать статический сервер для отдачи контента с диска.

Для достижения поставленной в работе цели предстоит решить следующие задачи:

- формализовать требования к серверу;
- исследовать предметную область веб серверов;
- спроектировать программное обеспечение;
- реализовать программное обеспечение;
- провести сравнительный анализ, написанного программного обеспечения, с nginx.

1 Аналитические раздел

Данный раздел включает в себя формализацию задачи и анализ протокола HTTP, паттерна thread pool и мультиплексора poll.

1.1 Требования к серверу

Для реализуемого сервера выдвигается следующий требования:

- поддержка запросов GET и HEAD и статусов 200, 403, 404;
- ответ на неподдерживаемые запросы статусом 405;
- выставление content type в зависимости от типа файла;
- корректная передача файлов размером в 100мб;
- защита от выхода за пределы root директории сервера;
- стабильная работа сервера.

1.2 Протокол НТТР

НТТР (протокол передачи гипертекста) — это протокол прикладного уровня. Реализуется в двух частях приложений: клиентской и серверной. Клиенты и сервер общаются друг с другом, обмениваясь сообщениями. Протокол определяет структуру этих сообщений и порядок обмена [1].

НТТР использует ТСР в качестве базового транспортного протокола. Сначала НТТР-клиент инициирует ТСР-соединение с сервером, по нему клиент отправляет НТТР-запрос. НТТР-сервер принимает запрос и отправляет НТТР-ответ. Также за счёт использования ТСР в НТТР гарантируется доставка всех сообщений [1].

Сервер отправляет запрошенные файлы без сохранения какой-либо информации о нем. Если некоторый объект будет многократно запрошен, то он будет каждый раз полностью отправлен в ответе. Поэтому HTTP называют протоколом без сохранения состояния [1].

НТТР работает с непостоянными и постоянными соединениями. В первом случае каждая пара запрос-ответ отправляются через отдельные соединения, а во втором через одно. Непостоянные соединения применяются по умолчанию в версии 1.0 НТТР, в то время как постоянные соединения в версии НТТР 1.1. Краткосрочные соединения имеют два больших недостатка: требуется значительное время на установку нового соединения, и то, что эффективность ТСР-соединения улучшается только по прошествии некоторого времени от начала его использования. У постоянных соединений есть свои недочёты; даже работая вхолостую, они потребляют ресурсы сервера, а при высокой нагрузке могут проводиться DoS-атаки. Соединения управляются заголовком Connection. Значение closе указывает, что клиент или сервер хотели бы закрыть соединение. keep-alive указывает, что клиент хотел бы сохранить соединение активным [2].

Постоянные соединения поддерживаю конвейерную обработку. Это процесс отсылки последовательных запросов по одному постоянному соединению не дожидаясь ответа. Таким образом избегают задержки соединения. Не все типы запросов HTTP позволяют конвейерную обработку: только идемпотентные методы, а именно GET, HEAD, PUT и DELETE, можно перезапускать безопасно: в случае сбоя содержимое конвейерной передачи можно просто повторить. Демонстрация работы HTTP с различными типами соединений представлена на рисунке 1.1 [2].

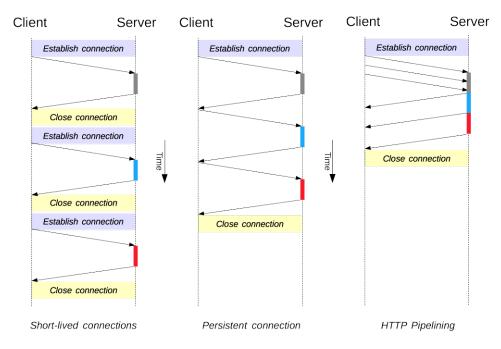


Рисунок 1.1 – HTTP с различными типами соединений

НТТР-запрос представлен в обычном текстовом формате ASCII. Первая строка HTTP-сообщения называется строкой запроса; следующие строки называются строками заголовка. В строке запроса содержатся: метод, URL, версия протокола. Заголовки записываются как пары имя: значение и разделены символом новой строки. Формат запроса представлен на рисунке 1.2 [1].

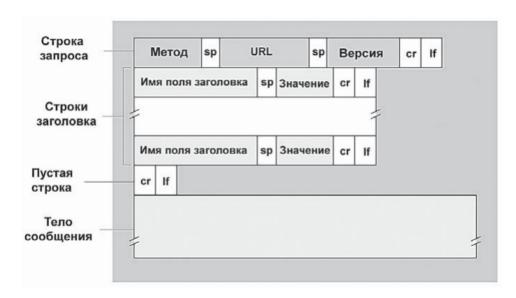


Рисунок 1.2 – Общий формат сообщения—запроса НТТР

HTTP-ответ тоже представляется в виде текста, воспринимаемого человеком и состоит из строки состояния, заголовков и тела. Строка состояния содержит версию протокола, код состояния и соответствующее сообщение. Формат запроса представлен на рисунке 1.3 [1].



Рисунок 1.3 – Общий формат сообщения-ответа протокола НТТР

1.3 Паттерн thread pool

Пул потоков — то шаблон проектирования программного обеспечения, обеспечивающий параллельное выполнение программ. Он поддерживает множество потоков, ожидающих поступления задач для одновременного выполнения. Количество потоков настраиваемый параметр, как правило, оптимальные количество совпадает с количеством логических ядер. Малое количество потоков может работать недостаточно быстро, а чрезмерно большое количество приводит к пустой трате вычислительных ресурсов [3].

Преимуществ пула потоков по сравнению с созданием нового потока для каждой задачи является то, что затраты на создание и уничтожение потоков ограничиваются первоначальным созданием, а не при выполнении каждой задачи. Но это требует дополнительной синхронизации потоков [3].

Для выполнения задания необходимо поставить его в очередь, читаемую воркерами. Результат, если он требуется, забирается из второй очереди, которая заполняется воркерами. Сами же потоки крутятся в бесконечном цикле, на каждой итерации которого проверяют наличие работ на выполнения и собственно выполняют их. Каждое обращение к очереди выполняется в режиме монопольного доступа для избежания состояния гонки, что достилается за счёт использования примитивов синхронизацию. Схема работы представлена на рисунке 1.4 [3].

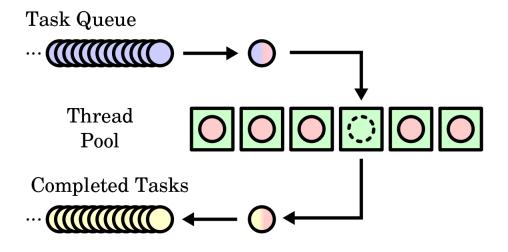


Рисунок 1.4 – Схема работы thread pool

1.4 Мультиплексирование

Сокет — это программный интерфейс для обмена данными данными между процессорами как на одном компьютере, так и на различных. Представляют собой конечную точку соединения. При сетевом взаимодействии сокеты являются абстракцией над IP—адресом и портом.

Возможность сообщить ядру, о необходимости получать информации о том, что на одном или нескольких дескрипторов из множества выполнилось какое-либо условие ввода—вывода, называется мультиплексированием. poll — функция мультиплексирования, которая использует блокировку вводавывода с мультиплексированием, алгоритм работы представлен на рисунке. Основными достоинствами её являются неограниченное количество слушаемых сокетов и неизменность массива слушаемых сокетов, что освобождает от его постоянной перезаписи. pool принимает массив содержащий номера дескрипторов и интересующие события.

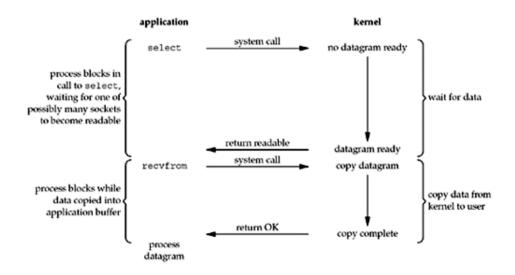


Рисунок 1.5 – Модель мультиплексирования ввода-вывода

Вывод

В данном раздел была формализована задача и рассмотрены протокола HTTP, паттерн thread pool и мультиплексор poll.

2 Конструкторский раздел

В данном разделе представлены схемы алгоритмов обработки запросов

•

2.1 Обработка запроса

Обработкой появления какого-либо события на сокете занимается основной поток программы, который может принять новое соединение или при наличии данных на сокете поставить задачу в очередь для thread pool. Схема его работы изображена на рисунке 2.1.

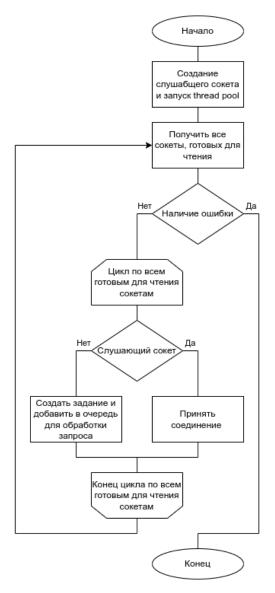


Рисунок 2.1 – Схема работы thread pool

Поток из пула просыпается при поступлении задачи в очередь и обрабатывает HTTP-запрос. Схема его работы изображена на рисунке 2.2.



Рисунок 2.2 – Схема работы thread pool

Вывод

В данном разделе разработаны и представлены схемы алгоритмов обработки запросов.

3 Конструкторский раздел

В данном разделе будут представлены технические аспекты реализации программы.

3.1 Средства реализаци

Для реализации ПО был выбран язык С [4] так как он был указан в задании и обладает всем необходимым функционалом для реализации требуемого программного обеспечения. В качестве среды разработки была выбрана Clion [5].

3.2 Реализация сервера

В листинге 3.1 представленная реализация функции запуска сервера.

Листинг 3.1 – Запуск сервера

```
1 int run http server t(http server t *server) {
       log info("Server ustarting");
2
       log info("Host:_\%s", server->host);
3
       log info("Port:_\%d", server->port);
4
       log info("Work dir: \%s", server → wd);
5
6
7
       server->listen sock = listen net(server->host, server->port);
       if (server->listen sock < 0) return -1;
8
9
       if (run tpool t(server\rightarrowpool) != 0) return -1;
10
11
12
       long maxi = 0, nready;
       server->clients[0].fd = server->listen sock;
13
       server -> clients [0]. events = POLLIN;
14
15
       while (1) {
16
           nready = poll(server \rightarrow clients, maxi + 1, -1);
17
18
           if (nready < 0) {
                log fatal(ERR FSTR, "poll uerror", strerror(errno));
19
```

```
20
                 return -1;
            }
21
22
            if (server->clients[0].revents & POLLIN) {
23
                 int client sock = accept_net(server->listen_sock);
24
                 if (client sock < 0) continue;</pre>
25
26
                 long i = 0;
27
28
                 for (i = 1; i < server \rightarrow cl num; ++i) {
                      if (server->clients[i].fd < 0) {</pre>
29
                          server -> clients [i]. fd = client sock;
30
31
                          break:
                     }
32
                 }
33
34
                 if (i = server \rightarrow cl num) {
                     log error("too⊔many⊔connections");
35
                     continue:
36
37
                 server -> clients[i]. events = POLLIN;
38
39
                 if (i > maxi) maxi = i;
40
                 if (--nready <= 0) continue;</pre>
41
42
            for (int i = 1; i \le maxi; ++i) {
43
                 if (server->clients[i].fd < 0) continue;</pre>
44
45
                 if (server -> clients[i]. revents & (POLLIN | POLLERR)) {
46
                     task t *task = new task t(handle connection,
47
                         server -> clients[i].fd, server -> wd);
                      if (task == NULL) continue;
48
49
                     add task(server—>pool, task);
50
                     server \rightarrow clients [i]. fd = -1;
51
52
                     if (--nready \ll 0) break;
53
                 }
54
            }
55
       }
56
57|}
```

В листинге 3.2 представленная реализация функции воркера thread

pool, в которой он дожидается поступления задания в очередь, забирает его и запускается обработку запроса. Само задание представляет собой структуру хранящую указатель на функцию обработки запросов и указатели на параметры для неё. Она представленная в листинге 3.3.

Листинг 3.2 – Получение задачи из очереди

```
void *routine(void *args) {
2
       routine args t *r args = (routine args t *) args;
3
       tpool t *pool = r args->pool;
       int num = r_args->num;
4
       free(args);
5
6
7
       task t task;
       char name[15] = "";
8
       sprintf(name, "thread—%d", num);
9
10
       thread name = name;
11
12
       while (1) {
13
            pthread mutex lock(pool->q mutex);
14
           s wait(pool->sem, pool->q mutex);
15
16
            if (pool \rightarrow stop == 1) {
17
                pthread mutex unlock(pool->q mutex);
18
                log debug("stopped");
19
                break;
20
           }
21
22
           int rc = pop(pool->queue, &task);
23
            if (rc != -1) {
24
                \log_{debug}("work_{l}taken_{l}(q_{l}len_{l}=_{l}%d)", pool->queue->len);
25
26
27
           pthread mutex unlock(pool->q mutex);
            if (rc < 0) continue;</pre>
28
29
30
           task.handler(task.conn, task.wd);
           log info("routine u for u task u finished");
31
       }
32
33
34
       pthread exit(NULL);
35 }
```

Листинг 3.3 – Получение задачи из очереди

```
typedef struct routine_args_t {
    tpool_t *pool;
    int num;
} routine_args_t;
```

В листинге 3.4 представленная реализация функции обработки НТТР запроса.

Листинг 3.4 – Обработка запроса

```
void handle connection(int clientfd, char *wd) {
2
       request t req;
3
       char *buff = calloc(REQ SIZE, sizeof(char));
       if (buff == NULL) {
4
           log error(ERR FSTR, "failed ⊔alloc ⊔req ⊔ buf",
5
              strerror(errno));
6
           return;
7
       }
8
       log debug("handle connection ustarted");
9
       if (read req(buff, clientfd) < 0) {
10
           send_err(clientfd , INT_SERVER_ERR_STR);
11
           close(clientfd);
12
           free (buff);
13
14
           return;
15
       log debug("read req");
16
17
       if (parse req(\&req, buff) < 0) {
18
19
           send err(clientfd, BAD REQUEST STR);
           close(clientfd);
20
           free (buff);
21
           return:
22
23
       }
       if (req.method == BAD) {
24
           log error("unsupported _ http _ method");
25
           send err(clientfd, M NOT ALLOWED STR);
26
```

```
close(clientfd);
27
28
           free(buff);
           return;
29
       }
30
31
       process_req(clientfd, &req, wd);
32
33
       close(clientfd);
34
       log\_debug("handle\_connection\_finished");\\
35
36
       free(buff);
37
38 }
```

4 Исследовательский раздел

В данном разделе представлены технические характеристики, демонстрация работы программы и её сравнение с nginx.

4.1 Технические характеристики

Технические характеристики устройства, на котором выполнялись замеры времени, представлены далее.

- Операционная система Manjaro Linux 86_64 Xfce 4.18 [6].
- Оперативная память: 8 Гбайт.
- Процессор: 11th Gen Intel i5-1135G7 (8) @ 4.200 Гц [7].

При тестировании ноутбук был включен в сеть электропитания. Во время тестирования ноутбук был нагружен только встроенными приложениями окружения, а также системой тестирования.

4.2 Демонстрация работы программы

4.3 Исследование времени обработки запроса

На рисунке 4.1 представлено сравнение реализованного сервера с nginx. Замеры проводились с помощью программы ApacheBench. Из результатов видно, что написанная программа обрабатывает запросы быстрее nginx в среднем на 35%.

Время обработки серии запросов

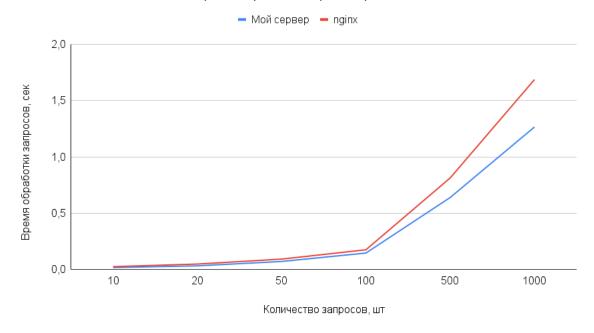


Рисунок 4.1 – Сравнение с nginx

4.4 Вывод

Были представлены технические характеристики, демонстрация работы программы и её сравнение с nginx, которое показало, что реализованный сервер работает быстрее в среднем на 35%.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Цель, которая была поставлена в начале курсовой работы, была достигнута: написан статический сервер для отдачи контента с диск.

В ходе выполнения курсовой работы были решены все задачи:

- формализованы требования к серверу;
- исследована предметную область веб серверов;
- спроектировано программное обеспечение;
- реализовано программное обеспечение;
- проведён сравнительный анализ, написанного программного обеспечения, с nginx;

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. Джеймс Куроуз, Кит Росс Компьютерные сети: Нисходящий подход. 6-е изд. М.: Издательсво «Э», 2016. 912 С.
- 2. Connection management in HTTP/1.x [Электронный ресурс]. URL: https://developer.mozilla.org/ru/docs/Web/HTTP/Connection_management_in_HTTP_1.x (дата обращения: 12.12.2023).
- 3. Энтони Уильямс Параллельное программирование на C++ в действии. Практика разработки многопоточных программ. М.: ДМК Пресс, 2012.-672 C.
- 4. The GNU C Reference Manual [Электронный ресурс]. URL: https://www.gnu.org/software/gnu-c-manual/gnu-c-manual.html (дата обращения: 12.12.2023).
- 5. CLion Кросс-платформенная IDE для С и С++ [Электронный ресурс]. URL: https://www.jetbrains.com/ru-ru/clion/ (дата обращения: 12.12.2023).
- 6. Manjaro Linux [Электронный ресурс]. URL: https://manjaro.org/(дата обращения: 12.12.2023).
- 7. Процессор Intel® Core™ i5-7300HQ [Электронный ресурс]. URL: https://ark.intel.com/content/www/ru/ru/ark/products/97456/intel-core-i5-7300hq-processor-6m-cache-up-to-3-50-ghz.html (дата обращения: 12.12.2023).