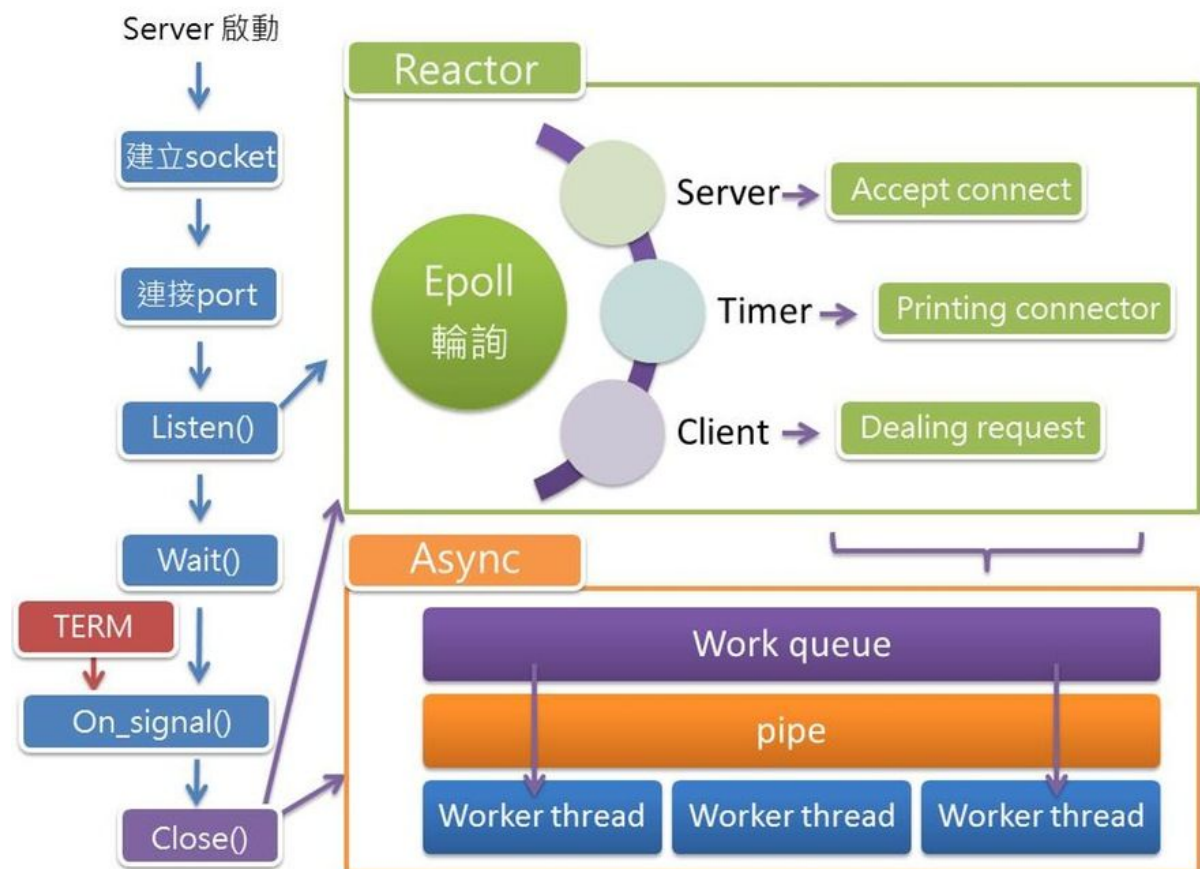


server-framework 研究

contributed by <judy66jo>, <JonSyuGithub>

案例探討: 強化 server-framework 效能



中英文字間請以空白區隔

課程助教

運作流程

1. Listen()執行後將會啟用Reactor處理
 - Accept connect
 - Printing connector
 - Dealing request
2. wait(): thread將會進入thread_join, 等待worker thread將工作完成
 - 或者透過TERM (ctrl+c)進入close()


```
long milliseconds)
```

```
// 透過 reactor_review( ) 將 epoll 中的工作抓出來執行
```

```
int reactor_review(struct Reactor *reactor)
```

protocol-server

- 定義 server、連線收發、連線後工作狀態

```
// 用來監控整個系統工作狀態，決定工作是否中斷連線/執行
```

```
static void srv_cycle_core(server_pt server)
```

探討 epoll, pipe, signals 等系統呼叫

Epoll

- 非同步I/O，解決因大量連線造成process和thread無法handle的狀況
- 能handle比select更多連線，且非線性掃描，但只能在linux系統上運作
- ET(edge-triggered)：只有在fd變成ready-state時有反應，直到事件結束後又發生下一次，如此一來就不用一直詢問一些不活躍的connect

```
// 生成epoll
```

```
int epoll_create(int size)
```

```
int epoll_create1(int flags)
```

```
// 新增或移除監聽的fd或更改fd的監聽選項
```

```
int epoll_ctl(int epfd, int op, int fd, struct epoll_event *event)
```

```
// 回傳ready的fd的數量，把fd存在events array中
```

```
int epoll_wait(int epfd, struct epoll_event *events, int maxevents, int timeout)
```

PIPE

- 單向傳輸的資料流，有兩個端口fd，一個是read_only，一個是write_only
- 當嘗試read一個空的pipe時，會被block住，當嘗試寫入full的pipe時，write會被block

```
// 生成pipe，將read,write端fd存入array
```

```
int pipe(int pipefd[2])
```

```
// 將count byte的資料寫入pipe_write_end
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);

// 從pipe_read_end讀count byte的資料
ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);
```

SIGNAL

- 接收訊號後改變原本動作，確保server正確執行與結束

```
// 改變動作
int sigaction(int signum, const struct sigaction *act, struct sigaction *oldact);

// The sigaction structure
struct sigaction {
    void (*sa_handler)(int);
    void (*sa_sigaction)(int, siginfo_t *, void *);
    sigset_t sa_mask;
    int sa_flags;
    void (*sa_restorer)(void);
};
```

- signal 輸入參考

Signal	Value	Action	Comment
SIGINT	2	Term	Interrupt from keyboard
SIGKILL	9	Term	Kill signal
SIGPIPE	13	Term	Broken pipe: write to pipe with no readers
SIGTERM	15	Term	Termination signal

apache ab 效能測試

對 Web Server 送出100個 request，且一次送出32次 request

```
$ ./httpd
// new terminal
$ ab -c 32 -n 100 http://localhost:8080/
```

Benchmark

This is ApacheBench, Version 2.3 <\$Revision: 1706008 \$>
Copyright 1996 Adam Twiss, Zeus Technology Ltd, <http://www.zeustech.net/>
Licensed to The Apache Software Foundation, <http://www.apache.org/>

Benchmarking localhost (be patient).....done

Server Software:

Server Hostname: localhost
Server Port: 8080

Document Path: /
Document Length: 13 bytes

Concurrency Level: 32
Time taken for tests: 15.691 seconds
Complete requests: 100
Failed requests: 11
(Connect: 0, Receive: 0, Length: 11, Exceptions: 0)
Total transferred: 9900 bytes
HTML transferred: 1300 bytes
Requests per second: 6.37 [#/sec] (mean)
Time per request: 5021.135 [ms] (mean)
Time per request: 156.910 [ms] (mean, across all concurrent requests)
Transfer rate: 0.62 [Kbytes/sec] received

Connection Times (ms)

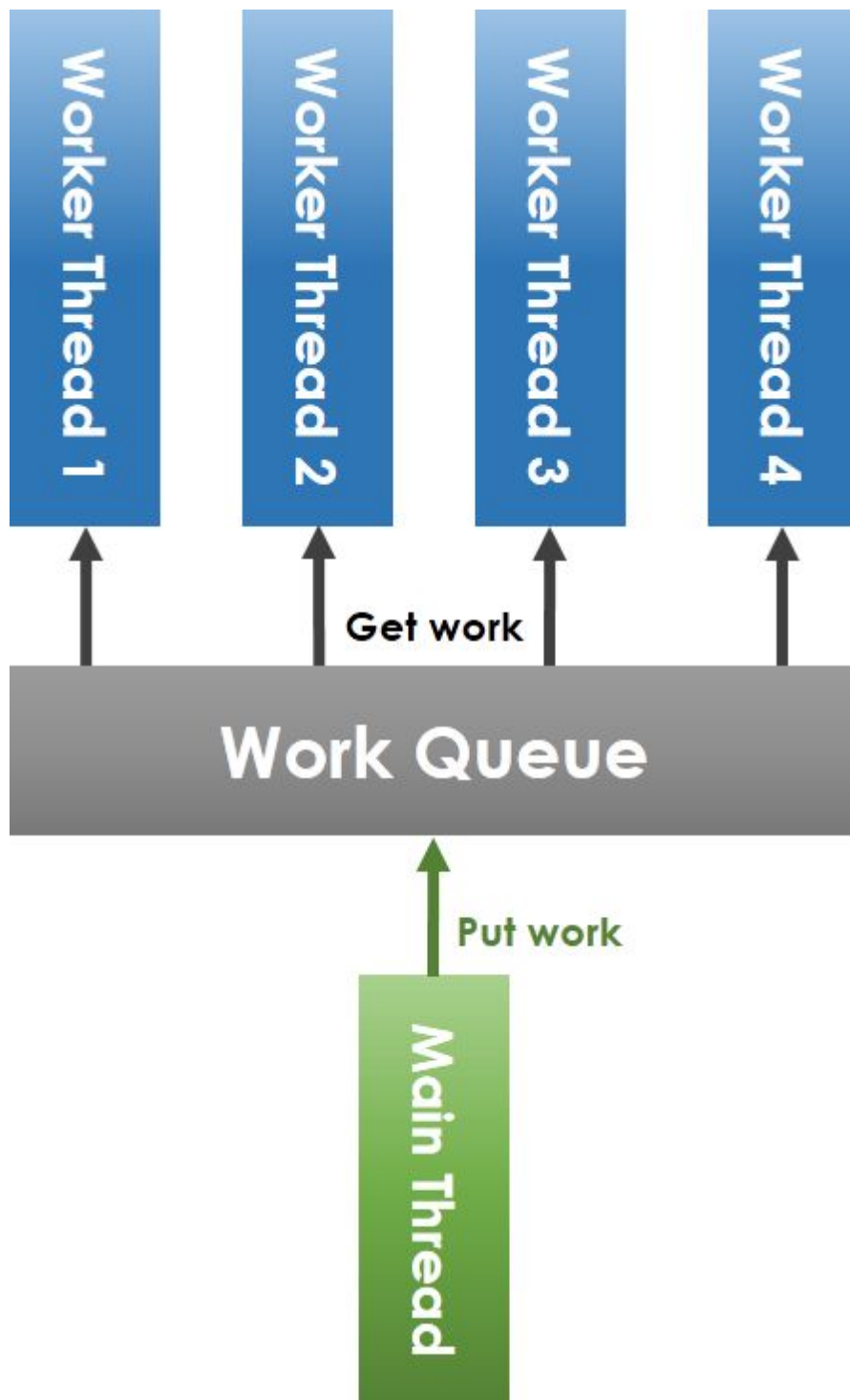
	min	mean[+/-sd]	median	max
Connect:	0	1 0.5	1	1
Processing:	3691	3901 144.2	3999	4000
Waiting:	0	0 0.2	0	1
Total:	3691	3901 144.5	4000	4000

Percentage of the requests served within a certain time (ms)

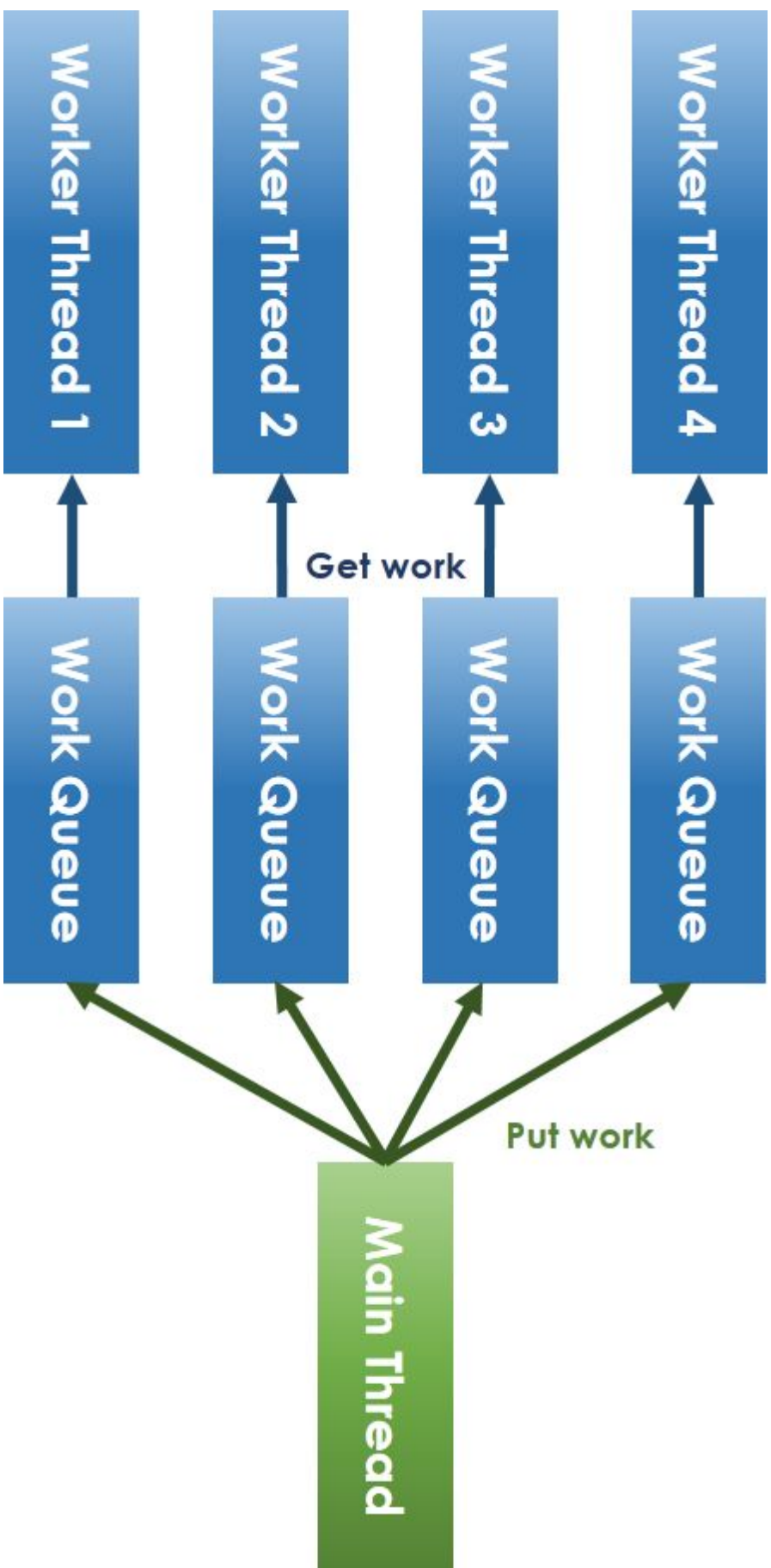
50%	4000
66%	4000
75%	4000
80%	4000
90%	4000
95%	4000
98%	4000
99%	4000
100%	4000 (longest request)

實做與分析 lock-less thread pool

- 在使用多執行緒的程式中，為了避免多個執行緒同時對一個變數進行讀寫的動作(race condition)，會使用 mutex_lock 結合 condition variable。然而在 mutex_lock 的取得及釋出上，有不小的成本。



-
- 執行緒從一個 work queue 中，去搶（競爭）工作來做，為了避免多個執行緒重複執行同一個工作，在取得工作時都必須以 `mutex_lock` 將執行緒的執行堵塞住。
- 為了降低 `mutex_lock` 的使用次數，意味著要降低資源競爭的情況。而為了降低資源競爭的情況，可以將單一個 work queue，改成每一個執行緒都有自己的 work queue，這樣一來每一個執行緒只要從自己的 queue 中拿工作來做，以避免執行緒間搶工作時必須使用 `mutex_lock`。



•

References

- [案例探討: 強化 server-framework 效能](#)
- [說明 async, reactor, protocol-server 彼此之間的關聯](#)
- [實做與分析 lock-less thread pool](#)