

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	«Информатика и системы упр	авления»			
КАФЕДРА	«Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»				
	()			
	(Этчёт			
	по лаборат	орной работе №5			
Название:	Название: Многопоточная реализация системы очередей				
-	•	1 / /	-		
Дисциплина: Анализ алгоритмов					
Студент	ИУ7-55Б		Хетагуров П.К		
	(Группа)	(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)		
Преподователь			Л.Л. Волкова		

(Подпись, дата)

(И.О. Фамилия)

Содержание

B	Введение					
1	Ана	алитическая часть	4			
	1.1	Цель и задачи работы	4			
	1.2	Организация взаимодействия потоков	4			
	1.3	Вывод	4			
2	Koı	нструкторская часть	5			
	2.1	Требования к ПО	5			
	2.2	Описание системы	5			
	2.3	Вывод	5			
3	Tex	пологическая часть	6			
	3.1	Средства реализации	6			
	3.2	Реализации алгоритмов	6			
	3.3	Вывод	10			
4	Экс	Экспериментальная часть				
	4.1	Пример работы программы	11			
	4.2	Вывод	11			
За	аклю	очение	12			
\mathbf{C}_{1}	Список литературы					

Введение

В данной лабораторной работе будет рассмотрена система конвеерной обработки.

1 Аналитическая часть

В данном разделе будут поставлены цели и задачи работы, будут рассмотренны основные теоритические сведения связанные с алгоритмами сортировки.

1.1 Цель и задачи работы

Цель работы: Научиться работать с потоками и разделяемыми ресурсами.

Задачи работы:

- 1. разработать систему из трех последовательных очередей, выполняющихся в отдельных потоках;
- 2. реализовать разработанную систему;
- 3. провести эксперимент, показывающий параллельное наступление событий.

1.2 Организация взаимодействия потоков

Так как потоки выполняются в общем адресном пространстве необходимо обеспечить корректное обращение к разделяемой памяти. Одним из способов достигнуть этого является мьютекс.

Мьютекс (от mutual exclusion — «взаимное исключение») — примитив синхронизации, обеспечивающий взаимное исключение исполнения критических участков кода [1].

1.3 Вывод

В данной части были поставлены задачи и цель работы, рассмотрено взаимодействие потоков, понятие мьютекса.

2 Конструкторская часть

В данном разделе будут рассмотренны схемы алгоритмов, требования к функциональности ПО.

2.1 Требования к ПО

ПО должно иметь один режим работы, в котором производится демонстрация работы. На вход системы подаются N элементов. В результате работы программы выводятся все события, произошедшие в системе, отсортированные в порядке наступления. Каждая очередь должна работать в своем потоке и завершать свою работу после обработки N элементов.

2.2 Описание системы

Система состоит из трех очередей, последовательно соединенных между собой. В первую очередь генератором записываются входные данные, а из последней очереди данные попадают в результирующий массив. Во время входа и выхода из очереди, ставится временная метка.

Между очередями находятся некоторые обработчики, обрабатывающие очередной элемент из предыдущей очереди и записывающие его в следующую. Причем время обрабатывания элемента должно быть больше времени диспетчирезации.

2.3 Вывод

В данном разделе были рассмотрена реализуемое ПО и обозначены требования к нему.

3 Технологическая часть

Ниже будут представлены средства реализации и листинги реализованной программы.

3.1 Средства реализации

Выбранный язык программирования - Golang, так как он предоставляет удобные средства для парралелизма - goroutines [2]. Среда разработки - Visual Studio [3].

Технические характеристики машины, на которой проводились тесты:

- Windows 10 x64;
- 8 ГБ оперативной памяти;
- CPU: AMD FX(tm)-6350 Six-Core Processor 3.90GHz;
- 6 логических ядер.

3.2 Реализации алгоритмов

Ниже представлены листинги реализованной программы. На листинге [1] представлен файл main.go.

Π истинг 1 — main.go

```
package main
3 import (
    "fmt"
    "sync"
    "time"
    queue "aa/lab 05/queue"
  )
9
  const MAX ELEMENT = 100
11
12
var wg sync.WaitGroup
14 var log [] string
  var mutexLog sync.Mutex
17 type SetTimestamp func(*queue.Element, int64)
18
func pingPlace(id int, message string, time int64) {
    go func() {
20
      mutexLog.Lock()
21
```

```
log = append(log, fmt.Sprintf("%d
                                               %s
                                                     %d", id, message, time))
      mutexLog. Unlock()
23
    }()
24
25 }
26
  func doStuff(milliseconds int) {
27
    time. Sleep (time. Millisecond * time. Duration (milliseconds))
29
30
  func startHandle(queueFirst *queue.Queue, milliseconds int) {
31
    defer wg.Done()
32
    for i := 0; i < MAX ELEMENT; {
33
      element := new(queue.Element)
34
      element.ID = i
35
      queueFirst.Mu.Lock()
36
      queueFirst.Push(element)
37
      queueFirst.Mu.Unlock()
38
      timeNow := time.Now().UnixNano()
      queue. SetFI (element, timeNow)
40
      pingPlace(element.ID, fmt.Sprintf(" Insert %d ", 1), timeNow)
41
      doStuff (milliseconds)
42
      i++
43
    }
45
46
47 func handleQueue(firstQueue *queue.Queue, secondQueue *queue.Queue, stLeave
      SetTimestamp, stln SetTimestamp, queueNumber int, milliseconds int) {
    defer wg.Done()
48
    for i := 0; i < MAX ELEMENT; {
49
      firstQueue.Mu.Lock()
50
      element := firstQueue.Pop()
51
      firstQueue.Mu.Unlock()
52
      if element != nil {
53
        timeNow := time.Now().UnixNano()
54
        stLeave(element, timeNow)
55
        pingPlace(element.ID, fmt.Sprintf(" Leave %d
                                                            ", queueNumber), timeNow)
        doStuff(milliseconds)
57
        secondQueue.Mu.Lock()
58
        secondQueue.Push(element)
59
        secondQueue.Mu.Unlock()
60
        timeNow = time.Now().UnixNano()
61
```

```
stln(element, timeNow)
62
         pingPlace(element.ID, fmt.Sprintf(" Insert %d ", queueNumber+1), timeNow)
63
         i++
64
      }
65
67
68
69 func main() {
    firstQueue := queue.Queue{}
    secondQueue := queue.Queue{}
71
    thirdQueue := queue.Queue{}
72
    answerQueue := queue.Queue\{\}
73
74
    wg. Add(1)
75
    go handleQueue(&firstQueue, &secondQueue, queue.SetFO, queue.SetSI, 1, 300)
76
    wg.Add(1)
77
    go handleQueue(&secondQueue, &thirdQueue, queue.SetSO, queue.SetTI, 2, 600)
78
    wg.Add(1)
    go handleQueue(&thirdQueue, &answerQueue, queue.SetTO, queue.SetA, 3, 300)
80
    wg.Add(1)
81
    go startHandle(&firstQueue, 100)
82
83
    wg.Wait()
84
85
    for i := 0; i < len(log); i++ {
86
      fmt. Println (log[i])
87
    }
88
  }
89
```

На листинге [2] представлен файл queue.go.

Π истинг 2 — queue.go

```
TimestampSecondIn
                        int64
11
    TimestampSecondOut int64
12
    TimestampThirdIn
                         int64
13
    TimestampThirdOut
                       int64
14
    {\sf TimestampAnswer}
                         int64
15
16
17
18 func SetFI(this *Element, timestamp int64) {
    this.TimestampFirstIn = timestamp
20
21
22 func SetFO(this *Element, timestamp int64) {
    this.TimestampFirstOut = timestamp
  }
24
25 func SetSI(this *Element, timestamp int64) {
    this.TimestampSecondIn = timestamp
27
28 func SetSO(this *Element, timestamp int64) {
    this.TimestampSecondOut = timestamp
30 }
31 func SetTI(this *Element, timestamp int64) {
    this.TimestampThirdIn = timestamp
  }
33
  func SetTO(this *Element, timestamp int64) {
    this.TimestampThirdOut = timestamp
36 }
37 func SetA(this *Element, timestamp int64) {
    this.TimestampAnswer = timestamp
 }
39
40
 type Queue struct {
41
    Mu
          sync. Mutex
42
    Array [] * Element
43
44 }
45
46 func (this *Queue) Push(element *Element) {
    this.Array = append(this.Array, element)
48 }
49
50 func (this *Queue) Pop() (element *Element) {
    if len(this.Array) > 0 {
```

3.3 Вывод

В данном разделе были описаны программные и аппаратные средства реализации, были представлены листинги программы.

4 Экспериментальная часть

В данной главе будет представлен пример работы программы и продемонстрировано параллельное наступление событий.

4.1 Пример работы программы

Пример работы программы представлен на рисунке [1]

97	Insert 1	1605708655276063000
₂ 98	Insert 1	1605708655376072900
16	Leave 2	1605708655452028700
15	Insert 3	1605708655452028700
15	Leave 3	1605708655452028700
33	Leave 1	1605708655456119700
832	Insert 2	1605708655456119700
99	Insert 1	1605708655476210000
15	Insert 4	1605708655752632900
33	Insert 2	1605708655756894100
34	Leave 1	1605708655756894100
16	Leave 3	1605708656052756800
17	Leave 2	1605708656052756800
1 6	Insert 3	1605708656052756800
₁ 34	Insert 2	1605708656057413500
35	Leave 1	1605708656057413500
16	Insert 4	1605708656353427600
36	Leave 1	1605708656358365700
^{{35}	Insert 2	1605708656358365700
17	Leave 3	1605708656654695700
17	Insert 3	1605708656654695700
18	Leave 2	1605708656654695700
37	Leave 1	1605708656658710300
'36	Insert 2	1605708656658710300
17	Insert 4	1605708656955418800
² 38	Leave 1	1605708656959354900
:37	Insert 2	1605708656959354900
,18	Leave 3	1605708657255024600

Рисунок 1 – Пример работы программы

4.2 Вывод

Как видно из вывода программы, события выполнялись параллельно.

Заключение

В данной лабораторной работе была разработана система конвееров, работающих с разделяемыми ресурсами, она были реализована, а также было показана параллельность выполнения конвееров. Цель работы достигнута, все задачи выполнены.

Список литературы

- [1] Mutex. Wikipedia [Электронный ресурс]. Режим доступа: (дата обращения 18.11.2020) Свободный. URL: https://en.wikipedia.org/wiki/Lock_(computer_science)
- [3] Visual Studio [Электронный ресурс]. Режим доступа: (дата обращения 18.11.2020) Свободный. URL: https://visual studio.microsoft.com/ru/