

### 3 Hausaufgaben

#### 3.1 Erzeugen mehrerer Threads: threadit (3 Punkte)

Verändern Sie Ihr Programm `forkmany.c` von Übung 3, so dass es Threads statt Prozesse erzeugt, sonst aber die gleiche Funktionalität bietet. Statt der Prozess-ID soll dann die Thread-ID ausgegeben werden.

Auch hier sollen  $N$  Threads erzeugt, die alle jeweils bis  $K$  zählen. Der Main-Thread soll sich alle erzeugten Threads in einer Liste merken und warten, bis sie alle beendet sind.

Auch hier sollen die Threads nicht alle bis  $K$  zählen, sondern bis zu einer zufälligen ganzen Zahl in  $[K/2; 1,5 \times K]$ , wenn der optionale Parameter “-r” auf der Kommandozeile angegeben wird. Hierfür können Sie Integer-Arithmetik verwenden. Nehmen Sie als Default-Parameter  $K = 10$  und  $N = 1$  an, falls der jeweilige Parameter nicht auf der Kommandozeile übergeben wird.

Der Exit-Code muss hier nicht mehr ausgegeben werden. Ansonsten bleibt das Ausgabeformat unverändert wie in Übung 3. Führen Sie das Programm mehrfach mit vielen Threads ( $K \geq 10$ ) aus und beobachten Sie, ob/wie sich die Reihenfolge der Ausgaben der Threads bei den einzelnen Schritten aufgrund des Scheduling ändert.

Hinweis: die eckigen Klammern in der folgenden Syntax drücken optionale Parameter aus. Die Reihenfolge der Argumente kann prinzipiell beliebig sein. Verwenden Sie `getopt (3)` zum Parsieren der Kommandozeilenparameter.

Verwenden Sie die folgende Funktion für die Ausgabe:

```
printf ("%10u\t%d\t%d\n", (unsigned int) pthread_self (), getpid (), i);
```

Syntax: `threadit [-k <K>] [-n <N>] [-r]`

Quellen: `threadit.c` `list.c` `list.h`

Executable: `threadit`

Beispielausgabe:

```
$ ./threadit -k 6 -n 3 -r
Start: Wed Nov  7 06:02:43 2018
1571497728    1067     1
1579890432    1067     1
1588283136    1067     1
1571497728    1067     2
1579890432    1067     2
1588283136    1067     2
1571497728    1067     3
1579890432    1067     3
1588283136    1067     3
1571497728    1067     4
1579890432    1067     4
1588283136    1067     4
1571497728    1067     5
1571497728    1067     6
1571497728    1067     7
Ende: Wed Nov  7 06:02:50 2018
```

### 3.2 Simulation von Thread-Scheduling: threadsched (7 Punkte)

Ergänzen Sie Ihre Datenstruktur, die die Threads verwaltet, um die folgenden Daten:

- laufende Nummer des Threads (1, .., N)
- Thread-Priorität
- Startzeitpunkt des Threads
- Zeit, die der Thread bereits gelaufen ist
- Ziellaufzeit des Threads (Approximieren Sie die Ziellaufzeit mit Hilfe der Zahl, bis zu der der Thread zählen soll.)

Überarbeiten Sie Ihr Programm aus Abschnitt 3.1 so, dass es

- keine echten Threads mehr erzeugt, sondern nur die Einträge in der Liste erzeugt. Starten Sie keine echten Threads, sondern nutzen Sie das Programm nur zur Simulation des Ablaufs. Das heißt, implementieren Sie einen einfachen preemptive Scheduler, der den Threads entsprechend ihrer Startzeiten, Prioritäten und Laufzeiten die CPU zuweist. Gehen Sie davon aus, dass nur eine CPU vorhanden ist, also immer nur ein Thread zur Zeit aktiv sein kann.
- die entsprechenden Parameter von der Standardeingabe (stdin) liest. Lesen Sie die Parameter Zeile für Zeile ein, bis N vollständige Einträge gelesen wurden. Führen Sie sinnvolle Parameterbereiche ein:  $N \leq 10$ , Startzeit  $\leq 100000$  (100s), Laufzeit  $\leq 30000$  (30s).

Dazu soll folgende Syntax verwendet werden:

Syntax: threadsched -n <N Threads> -t <time step> -q <time quantum> -a <algorithm>

Das Zeitquantum definiert die Zeitschritte in Ihrer Simulation. Zählen Sie in Ihrer Simulation – beginnend mit 0 – eine Uhr in diesen Zeitquanten hoch. Dies wird für die Ausgabe verwendet, s. Gantt-Chart unten.

Das Format für die Eingabe auf STDIN ist dann wie folgt:

```
Prio Startzeit Laufzeit-fuer-Thread-1<newline>
Prio Startzeit Laufzeit-fuer-Thread-2<newline>
...
Prio Startzeit Laufzeit-fuer-Thread-N<newline>
```

Die einzelnen Eingabefelder sind wie folgt definiert:

**Prio:** Die Priorität prio ist ein Integer aus dem Intervall [1 ; 10]. 1 ist die höchste Priorität, 10 die niedrigste.

**Startzeit:** Die Startzeit gibt die Zeitspanne an (in Zeiteinheiten, z.B. Millisekunden), die der Thread nach Aufruf des Programms gestartet wird. Die Startzeiten müssen nicht monoton steigend angegeben werden. Sollten zwei oder mehr Startzeiten gleich sein, starten Sie die Threads unmittelbar hintereinander zum gleichen Zeitpunkt in der Reihenfolge, in der sie angegeben worden sind.

**Laufzeit:** Die Laufzeit gibt die Dauer an, die ein Thread laufen wird. Dabei wird als Laufzeit nur die Zeit gewertet, die der Prozess tatsächlich die CPU zugewiesen bekommen hat.

Implementieren Sie die folgenden drei Scheduling-Algorithmen:

- Round-robin** ("RR"): dieser Algorithmus ignoriert die Prioritäten und führt die zu einem Zeitpunkt verfügbaren Threads immer einen nach dem anderen aus, jeweils für das entsprechende Zeitquantum. Wenn ein neuer Thread gestartet wird, wird dieser hinten an die aktuelle Liste rechenbereiter Threads angehängt.
- Priority Round-robin** ("PRR"): Dieser Algorithmus soll die Prioritäten berücksichtigen und strikt die Threads mit höherer Priorität vor denen mit niedriger Priorität ausführen. Innerhalb einer Priorität wird Round-Robin-Scheduling verwendet.
- Shortest Remaining Time Next** ("SRTN"): Dieser Algorithmus soll die Threads entsprechend ihrer verbleibenden Laufzeit priorisieren, wobei derjenige mit der kürzesten Restlaufzeit zuerst die CPU erhält. Das System soll preemptive arbeiten: wenn ein neuer Thread hinzukommt, der eine **kürzere** Restlaufzeit aufweist, wird der gerade laufende unterbrochen und der neue ausgeführt; d.h. bei gleicher Restlaufzeit wird läuft der aktive Thread weiter.

Visualisieren Sie den Ablauf durch ein Gantt-Chart in ASCII-Art. Schreiben Sie eine Funktion, die die aktuelle (relative Zeit) anzeigt und, die laufende Nummer des simulierten Threads in der richtigen Spalte ausgibt. Sehen Sie immer 10 Threads vor (s. erste Zeile des Gantt-Charts), gleichgültig wie viele Threads simuliert laufen. Verwenden Sie jeweils zwei Leerzeichen zwischen den Thread-Nummern. Die Ausgabe soll genau wie folgt aussehen.

Time		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
000000											
000100		1									
000200		1									
000300		1									
000400					4						
000500					4						
000600					4						

In diesem Beispiel läuft Thread 1 von 100 bis 300ms und dann Thread 4 von 400 bis 600ms.

Verwenden Sie folgende Funktion für die Ausgabe, damit sichergestellt ist, dass Ihre Ausgabe den Erwartungen des Testprogramms entspricht und es keine fehlerhafte Bewertung gibt.

```
void print_time_step (int time, int thread_num) {
    static int    first_time = 1;
    int          i;

    if (first_time) {
        printf ("    Time | 1  2  3  4  5  6  7  8  9 10\n");
        printf ("-----+-----\n");
        first_time = 0;
    }
    printf ("%06d |", time);
    if (thread_num) {
        for (i = 1; i < thread_num; i++)
            printf ("  ");
        printf (" %d\n", thread_num);
    } else
        printf ("\n");
}
```

Führen Sie immer **erst** das Scheduling aus mit evtl. Aktualisierung des aktuell ausgeführten Threads, und rufen Sie **dann** die Ausgabefunktion auf. Das Programm soll terminieren, sobald der letzte

Thread beendet ist. Denken Sie daran, dass es durchaus sein kann, dass zwischenzeitlich kein Thread aktiv ist, aber noch weitere in Zukunft zur Ausführung kommen werden.

**Quellen:** threadsched.c list.c list.h

**Executable:** threadsched

Beispielausgaben zum Testen:

```
$ ./threadsched -n 3 -t 10 -q 50 -a RR
1 100 200
1 200 200
1 300 200
Time | 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
-----|-----
000000 |
000010 |
000020 |
000030 |
000040 |
000050 |
000060 |
000070 |
000080 |
000090 |
000100 | 1
000110 | 1
000120 | 1
000130 | 1
000140 | 1
000150 | 1
000160 | 1
000170 | 1
000180 | 1
000190 | 1
000200 | 2
000210 | 2
000220 | 2
000230 | 2
000240 | 2
000250 | 1
000260 | 1
000270 | 1
000280 | 1
000290 | 1
000300 | 2
000310 | 2
000320 | 2
000330 | 2
000340 | 2
000350 | 3
000360 | 3
000370 | 3
000380 | 3
000390 | 3
000400 | 1
000410 | 1
000420 | 1
000430 | 1
```

000440		1
000450		2
000460		2
000470		2
000480		2
000490		2
000500		3
000510		3
000520		3
000530		3
000540		3
000550		2
000560		2
000570		2
000580		2
000590		2
000600		3
000610		3
000620		3
000630		3
000640		3
000650		3
000660		3
000670		3
000680		3
000690		3

```
$ ./threadsched -n 4 -t 10 -q 50 -a PRR
```

1	50	200									
1	100	200									
2	150	200									
1	200	200									
Time		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
000000											
000010											
000020											
000030											
000040											
000050		1									
000060		1									
000070		1									
000080		1									
000090		1									
000100			2								
000110			2								
000120			2								
000130			2								
000140			2								
000150		1									
000160		1									
000170		1									
000180		1									
000190		1									
000200			2								
000210			2								
000220			2								
000230			2								

000240	2	
000250		4
000260		4
000270		4
000280		4
000290		4
000300	1	
000310	1	
000320	1	
000330	1	
000340	1	
000350	2	
000360	2	
000370	2	
000380	2	
000390	2	
000400		4
000410		4
000420		4
000430		4
000440		4
000450	1	
000460	1	
000470	1	
000480	1	
000490	1	
000500	2	
000510	2	
000520	2	
000530	2	
000540	2	
000550		4
000560		4
000570		4
000580		4
000590		4
000600		4
000610		4
000620		4
000630		4
000640		4
000650	3	
000660	3	
000670	3	
000680	3	
000690	3	
000700	3	
000710	3	
000720	3	
000730	3	
000740	3	
000750	3	
000760	3	
000770	3	
000780	3	
000790	3	
000800	3	
000810	3	

000820		3
000830		3
000840		3

```
$ ./threadsched -n 3 -t 10 -q 50 -a SRTN
1 100 300
1 150 200
1 200 100
Time | 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
-----|-----
000000 |
000010 |
000020 |
000030 |
000040 |
000050 |
000060 |
000070 |
000080 |
000090 |
000100 | 1
000110 | 1
000120 | 1
000130 | 1
000140 | 1
000150 | 2
000160 | 2
000170 | 2
000180 | 2
000190 | 2
000200 | 3
000210 | 3
000220 | 3
000230 | 3
000240 | 3
000250 | 3
000260 | 3
000270 | 3
000280 | 3
000290 | 3
000300 | 2
000310 | 2
000320 | 2
000330 | 2
000340 | 2
000350 | 2
000360 | 2
000370 | 2
000380 | 2
000390 | 2
000400 | 2
000410 | 2
000420 | 2
000430 | 2
000440 | 2
000450 | 1
000460 | 1
000470 | 1
```

000480		1
000490		1
000500		1
000510		1
000520		1
000530		1
000540		1
000550		1
000560		1
000570		1
000580		1
000590		1
000600		1
000610		1
000620		1
000630		1
000640		1
000650		1
000660		1
000670		1
000680		1
000690		1