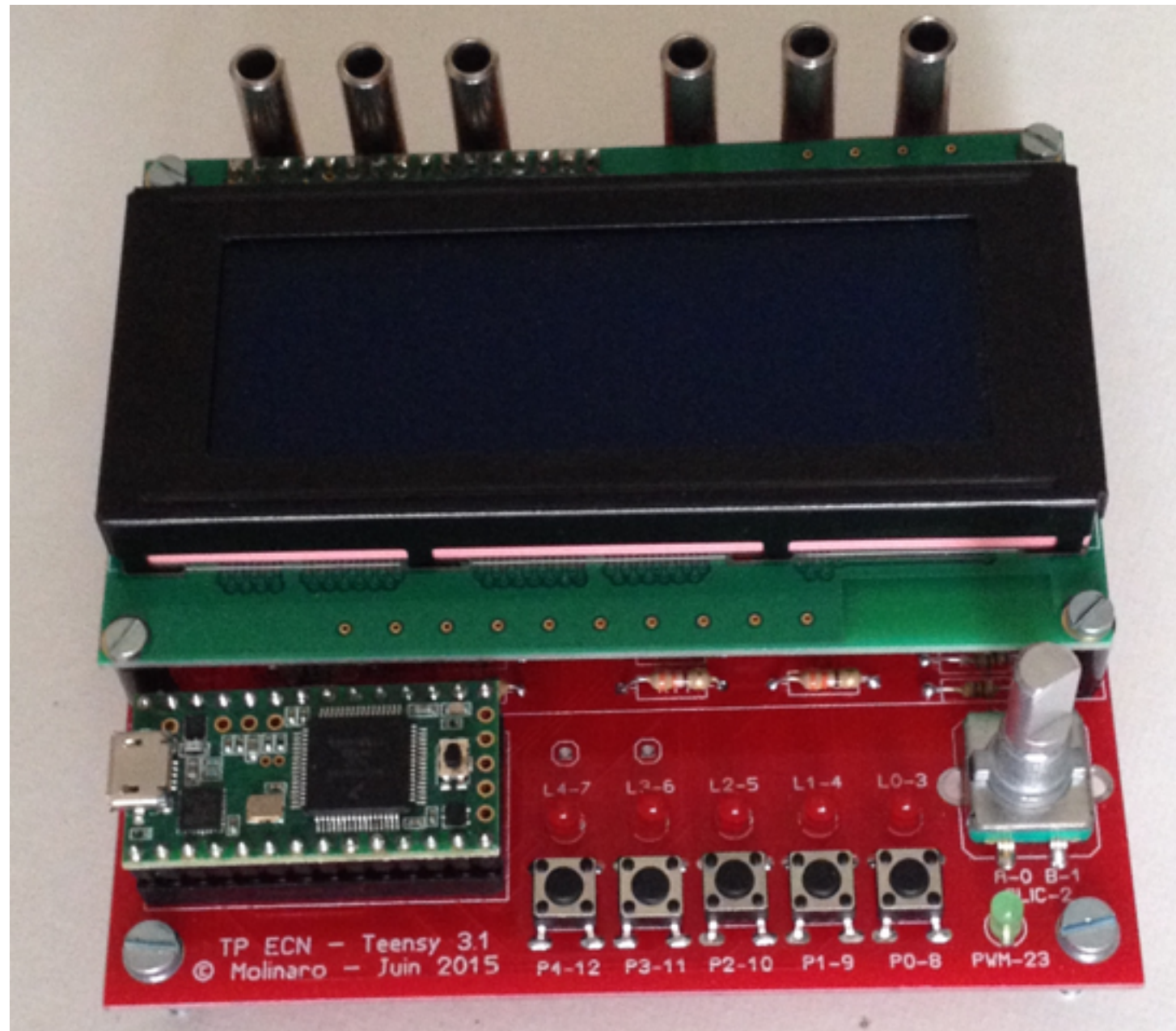


Temps Réel



But de cette partie

Objectif :

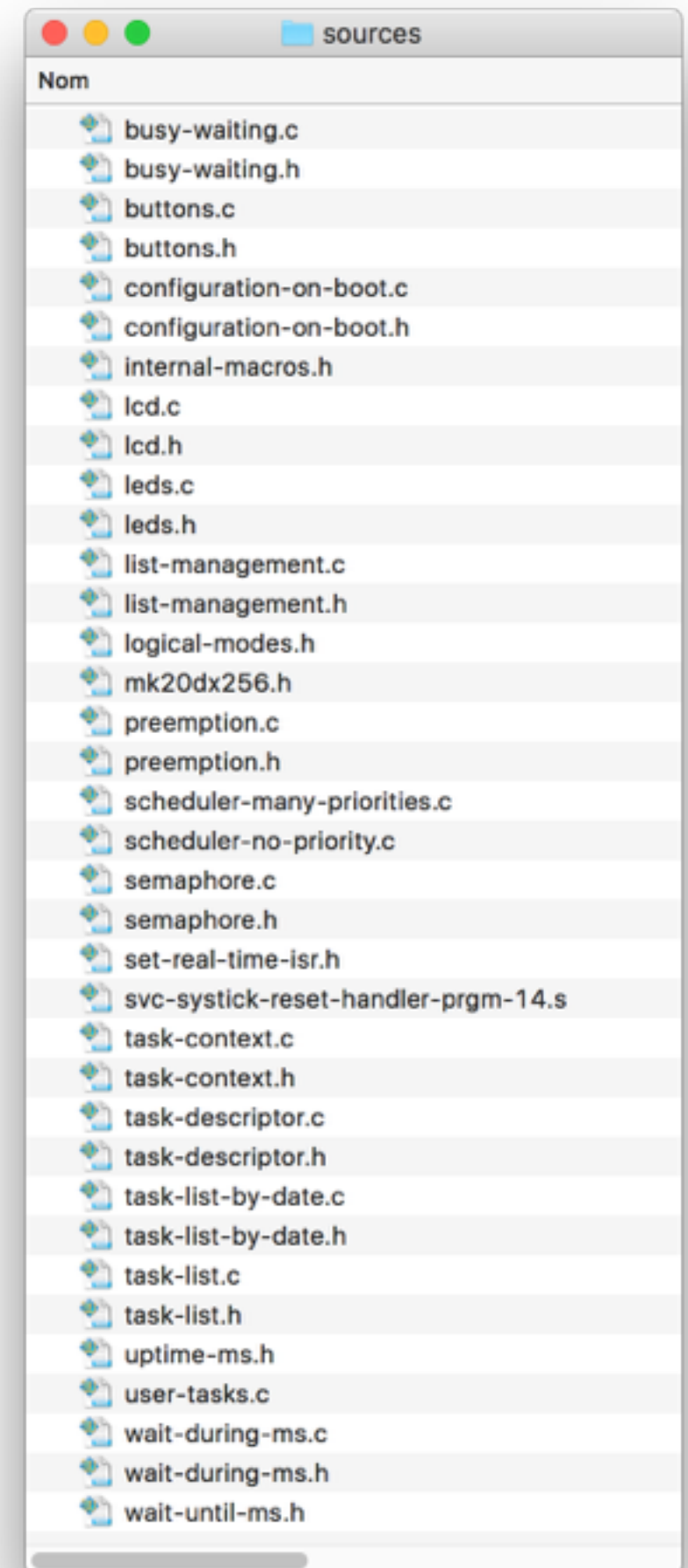
- *ajout du sémaphore de Dijkstra.*

Travail à faire :

Reprendre le programme précédent, le compléter avec au moins deux tâches qui écrivent sur l'afficheur LCD. Que constate-t'on ? Deux choses :

- les caractères affichés peuvent être incorrects ;
- les affichages peuvent être entremêlés.

On utilisera donc les sémaphores à deux endroits différents pour obtenir un affichage correct.



Un exemple d'utilisation des sémaphores (1/2)

À exécuter sur votre ordinateur, et non pas sur la carte de TP

```
#include <iostream>
#include <thread>

//-----*

static const int NOMBRE_THREADS = 10 ;

//-----*

static void codeThread (int tid) {
    std::cout << "thread " << tid << std::endl ;
}

//-----*

int main() {
    //--- Déclaration des threads
    std::thread t [NOMBRE_THREADS] ;
    //--- Démarrage des threads
    for (int i=0 ; i<NOMBRE_THREADS ; i++) {
        t[i] = std::thread (codeThread, i) ;
    }
    //--- Message
    std::cout << "main\n";
    //--- Attente de la fin de l'exécution des threads
    for (int i=0 ; i<NOMBRE_THREADS ; i++) {
        t[i].join () ;
    }
    //---
    return 0;
}
```

Compilation : `g++ main.cpp -o main`

Lire attentivement le programme ci-contre, et le faire tourner sur votre ordinateur de bureau.

11 threads se déroulent en parallèle, chacun d'eux affiche un message.

Voici le résultat de deux exécutions :

```
main
thread 9
thrttttttethhhhhhahrrrrrrrdreeeeeeee eaaaaaaaladdddddd
d                23074568
```

```
mttatthtttttthtihrhhhhhrhnrerrrrrrer
eeaeaeaeaeadaaaaaadadd dddddd d 9      8 03
25164
7
```

Les caractères sont corrects, mais les affichages sont entremêlés.

Note : sur votre plateforme, vous pouvez être amené à utiliser les options de compilation suivantes :

- `-std=c++11` (les threads sont définis à partir du C++ 11) ;
- `-lpthread` (édition des liens avec la librairie libpthread).

Un exemple d'utilisation des sémaphores (2/2)

À exécuter sur votre ordinateur, et non pas sur la carte de TP

```
#include <iostream>
#include <thread>

//-----*

static const int NOMBRE_THREADS = 10 ;
static std::mutex semaphore ; // Sémaphore initialisé à 1

//-----*

static void codeThread (int tid) {
    semaphore.lock () ; // P(semaphore)
    std::cout << "thread " << tid << std::endl ;
    semaphore.unlock () ; // V (semaphore)
}

//-----*

int main() {
    //--- Déclaration des threads
    std::thread t [NOMBRE_THREADS] ;
    //--- Démarrage des threads
    for (int i=0 ; i<NOMBRE_THREADS ; i++) {
        t[i] = std::thread (codeThread, i) ;
    }
    //--- Message
    semaphore.lock () ; // P(semaphore)
    std::cout << "main\n";
    semaphore.unlock () ; // V (semaphore)
    //--- Attente de la fin de l'exécution des threads
    for (int i=0 ; i<NOMBRE_THREADS ; i++) {
        t[i].join () ;
    }
    //---
    return 0;
}
```

On ajoute maintenant un sémaphore d'exclusion mutuelle (en bleu).

Voici le résultat de deux exécutions :

```
main
thread 0
thread 7
thread 8
thread 6
thread 9
thread 1
thread 3
thread 4
thread 2
thread 5
```

```
thread 2
main
thread 4
thread 8
thread 9
thread 5
thread 0
thread 1
thread 6
thread 3
thread 7
```

Les affichages sont corrects, l'ordre peut varier d'une exécution à une autre.

Note : sur votre plateforme, vous pouvez être amené à utiliser les options de compilation suivantes :

- `-std=c++11` (les threads sont définis à partir du C++ 11) ;
- `-lpthread` (édition des liens avec la librairie libpthread).

Écriture d'un sémaphore

Nous allons maintenant écrire le sémaphore de Dijkstra, plus précisément :

- la déclaration du type Semaphore ;
- la routine d'initialisation `init_semaphore`.
- la primitive P ;
- la primitive V.

Écrire les déclarations dans un fichier `semaphore.h` et les implémentations dans un fichier `semaphore.c`.

Note. Primitive : fonction élémentaire d'un exécutif, implémentée par un *Service Call*.

Déclaration d'un sémaphore

```
#ifndef SEMAPHORE_DEFINED
#define SEMAPHORE_DEFINED

//-----*

#include "task-list.h"
#include "logical-modes.h"

//-----*

#include <stdint.h>
#include <stdbool.h> // Utile à l'étape suivante

//-----*

typedef struct {
    task_list mWaitingTaskList ;
    uint32_t mValue ;
} Semaphore ;

//-----*

... Déclaration de la routine d'initialisation et des services P et V...

//-----*

#endif
```


Initialisation d'un sémaphore

```
#include "semaphore.h"
#include "list-management.h"
#include "uptime-ms.h" // Utile à l'étape suivante

//-----*

void init_semaphore (INIT_MODE_
                    Semaphore * inSemaphore,
                    const uint32_t inInitialValue) {
    initTaskList (MODE_ & inSemaphore->mWaitingTaskList) ;
    inSemaphore->mValue = inInitialValue ;
}

//-----*

... Implémentation des services P et V
```

L'initialisation d'un sémaphore s'effectue dans le mode INIT, de façon qu'il soit configuré avant le démarrage des tâches ; la fonction d'initialisation présente deux arguments, un pointeur vers un sémaphore, et une valeur initiale **positive ou nulle**.

Primitive P d'un sémaphore

```
void P (USER_MODE_ Semaphore * inSemaphore) ;

//-----*

void svc_P (KERNEL_MODE_ Semaphore * inSemaphore) {
    if (inSemaphore->mValue > 0) {
        inSemaphore->mValue -- ;
    }else{
        kernel_runningTaskWaitsOnFIFOList (MODE_ & inSemaphore->mWaitingTaskList) ;
    }
}
```

La primitive P entraîne le blocage de la tâche appelante sur la liste mWaitingTaskList si la valeur du sémaphore mValue est nulle lors de l'appel. svc_P s'exécute en mode KERNEL ce qui interdit à une routine d'interruption de l'appeler.

Primitive V d'un sémaphore

```
void V (USER_MODE_ Semaphore * inSemaphore) ;

//-----*

void svc_V (IRQ_MODE_ Semaphore * inSemaphore) {
    const bool found = kernel_firstWaitingTaskBecomesReady (MODE_ & inSemaphore->mWaitingTaskList, 1) ;
    if (! found) {
        inSemaphore->mValue ++ ;
    }
}
```

La primitive V rend prête la première tâche bloquée sur la liste mWaitingTaskList ; si celle-ci est vide au moment de l'appel, le sémaphore est incrémenté. svc_V s'exécute en mode IRQ car une routine d'interruption peut l'appeler. svc_V peut être aussi appelé en mode KERNEL.

Première modification du code

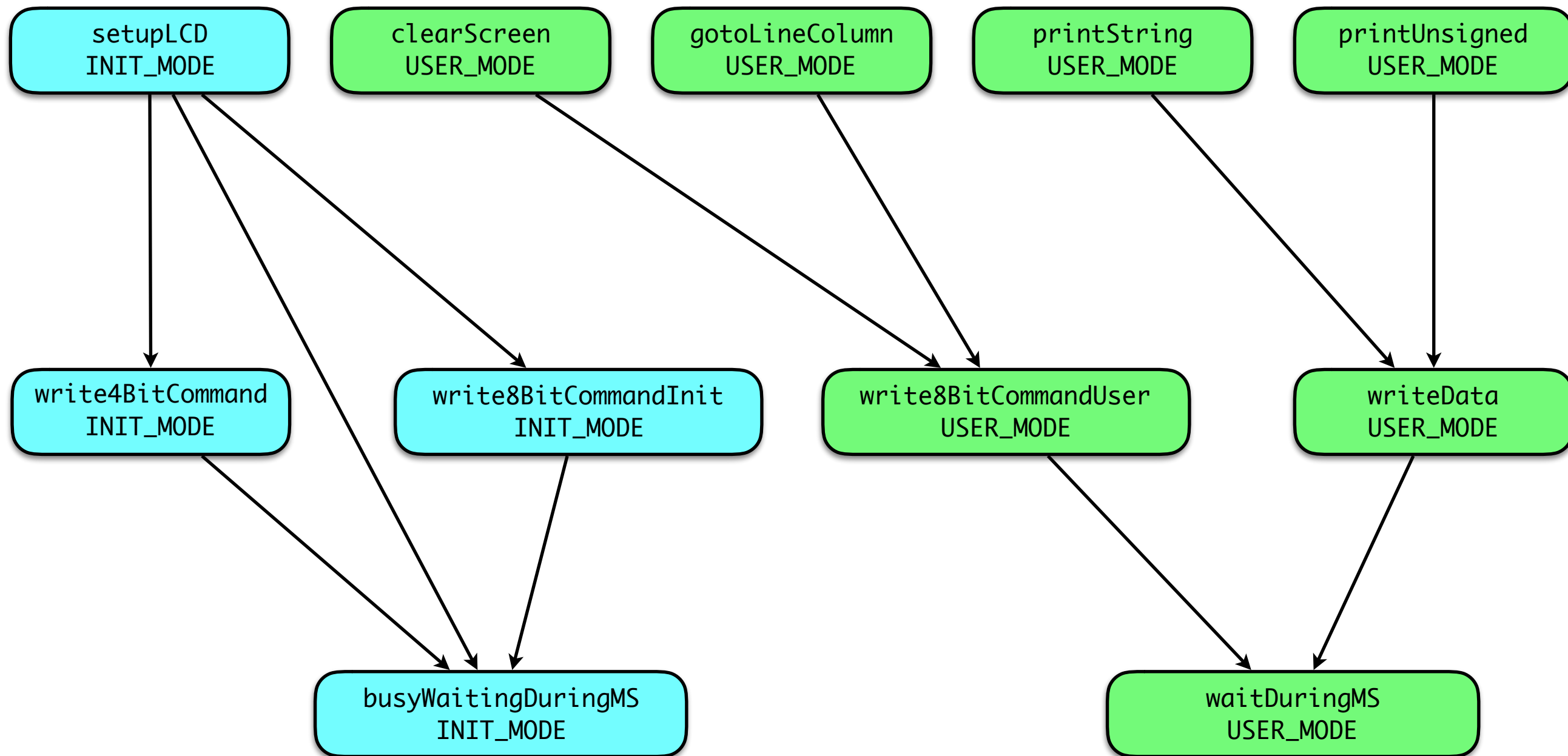
Reprendre le programme précédent, le compléter avec deux tâches qui écrivent sur l'afficheur LCD. Que constate-t'on ? Deux choses :

- les caractères affichés peuvent être incorrects ;
- les affichages peuvent être entremêlés.

Nous allons d'abord corriger le premier point ; pour cela, nous allons modifier `lcd.c`. En examinant le code, on remarque que tous les appels en mode USER aboutissent à un appel de `write8BitCommandUser` ou de `writeData`. Les caractères affichés sont incorrects car l'exécution de ces fonctions peut être préemptée.

Graphe d'appel partiel des fonctions de lcd.c

Rappel, page figurant dans la description de l'étape précédente.



Modification de lcd.c

Nous allons donc ajouter un sémaphore d'exclusion mutuelle pour protéger l'appel de write8BitCommandUser et de writeData.

Déclarer le sémaphore :

```
static Semaphore gSemaphoreExclusionMutuelle ;
```

L'initialiser dans la routine setupLCD :

```
static void setupLCD (INIT_MODE) {  
    init_semaphore (MODE_ & gSemaphoreExclusionMutuelle, 1) ;  
    ...  
}
```

Protéger la routine write8bitCommandUserMode :

```
static void write8bitCommandUserMode (USER_MODE_ const uint8_t inCommand) {  
    P (MODE_ & gSemaphoreExclusionMutuelle) ;  
    ...  
    V (MODE_ & gSemaphoreExclusionMutuelle) ;  
}
```

Procéder de même avec la routine writeData.

Résultat attendu après la modification de lcd.c

Maintenant, les caractères affichés doivent être corrects, mais les affichages sont toujours entremêlés.

On est dans la même situation que dans la première version du programme d'exemple à exécuter sur votre ordinateur de bureau (c'est-à-dire sans le semaphore de type `std::mutex`).



Modification du code de vos tâches

Dans le fichier `user-tasks.c`, ajouter un sémaphore d'exclusion mutuelle de façon à obtenir un affichage correct.

Maintenant, vous pouvez écrire des tâches qui utilisent chacune l'afficheur LCD, sous réserve que l'accès se fasse en exclusion mutuelle. Remarquer que la led *Teensy* reste toujours faiblement éclairée.

Exercice n° I

Modifier le code des tâches de façon à ce que :

- une seule tâche effectue des attentes sur `waitUntilMS`, les autres attendent sur une synchronisation émise par cette tâche.

Exercice n°2

Imaginer un dispositif logiciel de façon que la primitive V d'un sémaphore soit appelée quand on appuie sur le poussoir $P0$, plus précisément quand le poussoir passe de l'état *relâché* à *appuyé*. Si le poussoir est continuellement appuyé, la primitive V n'est pas appelée.