INFO0947: Construction de Programme

Groupe 34: Timothy SMEERS, Soline Lèbre $29 \ \mathrm{mars} \ 2021$

Table des matières

1	Sous-problèmes	3
2	Notations	3
3	Précondition & postcondition	3
4	Invariant graphique 4.1 Règle de complexité 4.2 Calcul de la complexité du code	4 4 5
5	Invariant formel	7
6	Code 6.1 main.c 6.2 multiplicite.h 6.3 multiplicite.c	8
7	Documentation	0

1 Sous-problèmes

 SP_1 : Balayer le tableau

- Input : Un tableau d'entier de taille N
- Output : \
- Objets utilisé(s):
 - * unsigned int i;
 - * unsigned int j;
 - \star int T[N];

 SP_2 : Trouver le plus grand nombre présent dans le tableau et incrémenté une variable de 1 pour chaque occurence trouvée

- Input : Un tableau d'entier de taille N
- Output : Le maximum et le nombre d'occurence(s)
- Objets utilisé(s) :
 - \star int max;
 - ★ unsigned int occurence;
 - \star unsigned int T[N];

Lien entre les $SP_s: SP_1 \subset SP_2$

2 Notations

$$\#i \bullet (i \in [0, N-1]) \mid (max_i T[N])$$

3 Précondition & postcondition

 $Pr\'{e} condition: T[N] \neq NULL \&\& N>0 \rightarrow assert(T!=NULL \&\& N>0);$

Postcondition:

- $T = T_0$ && $N = N_0$ && max ! = 0 && occurrence > occurrence
- max contient la valeur du plus grand nombre présent dans T[N]
- occurrence contient le nombre d'occurrence de max présent dans T[N]

4 Invariant graphique



FIGURE 1 – Invariant graphique

1.
$$G.B = i <= j$$

2.
$$C.A = i > j$$

3.
$$F_t = j - i$$

4.1 Règle de complexité

$$R_1$$
: Instruction de base $T(.) = 1$

$$R_2$$
: Séquence d'instruction $T(.) = T_1(.) + T_2(.) + ... + T_k(.)$

$$R_3$$
: if $T(.) = max(T_1(.), T_2(.))$

$$R_4$$
: Switch $T(.) = max(T1(.), T2(.), ..., T_k(.), T_{k+1}(.))$

$$R_5$$
: Boucle
$$T(.) = T_1(.) + T_2(.) + ... + T_k(.)$$
$$= \sum_{i=1}^k \underbrace{T_i(.)}_{\text{gardien de boucle}}$$

 R_6 : Programme

4.2 Calcul de la complexité du code

```
int multiplicite ( int *T , const int N , int *max ) {
assert(T!=NULL \&\& N>0);
 unsigned int i = 0;
unsigned int j = N-1;
unsigned int occurence = 0;
   *\max = T[0];
        while (i \le j) {
                               if (T[i] > *max || T[j] > *max){
                                                \operatorname{if}(\operatorname{T}[\mathrm{i}] == \operatorname{T}[\mathrm{j}])\{\ st \max = \operatorname{T}[\mathrm{i}]; \ \operatorname{occurence} = 2; \} T(B_{a1}'')
                                               \left.\begin{array}{l} \text{lese if}(T[i] > T[j]) \{ \\ * \max = T[i]; \\ \text{occurence} = 1; \end{array}\right\} T(B_{a2}'') \left.\begin{array}{l} T(B_a') \end{array}\right\}
                                                              \begin{cases} {}^{} \text{else} \{ \\ {}^{} * \text{max} = \text{T[j]}; \\ \text{occurence} = 1; \end{cases} \right\} T(B_{a3}'')
                                          }
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       T(B)
                                \label{eq:else} \mbox{ } \mb
                                             egin{array}{l} 	ext{if (i == j)} \ 	ext{occurence} ++ ; \ 	ext{occurence} ++ ; \ 	ext{else if (T[i] == T[j])} \ 	ext{occurence} += 2 ; \ 	ext{occurence} ++ ;
return(occurence);
                             • T(A) = 1 Par application de la règle 1
                             • T(B''_{a1}) = 2 Par application de la règle 1, 2, 3
                             • T(B_{a2}'') = 2 Par application de la règle 1, 2, 3
                              • T(B''_{a3}) = 2 Par application de la règle 1, 2, 3
                             • T(B_a'') = max(T(B_{a1}''), T(B_{a2}''), T(B_{a3}'')) Par application de la règle 2 et 3
                                            T(B_a') = 2
                             • T(B_{b1}^{"}) = 1 Par application de la règle 1 et 2 et 3
                             • T(B_{b2}'') = 1 Par application de la règle 1 et 2 et 3
                              • T(B_{b3}^{"}) = 1 Par application de la règle 1 et 2 et 3
```

- $T(B_b') = max(T(B_{b1}''), T(B_{b2}''), T(B_{b3}''))$ Par application de la règle 2 et 3 $T(B_b') = 1$ • $T(B_c') = 2$ Par application de la règle 1
- $T(B') = max(T(B'_a), T(B'_b))$ Par application de la règle 2 et 3
- T(B') = 2• $T(B) = \sum_{i=1}^{k} T_i(.)$ Par application de la règle 5 T(B) = n/2• T(n) = T(A) + T(B) Par application de la règle 2 et 1 T(n) = (n/2) + 2

5 Invariant formel

```
0 \le i \le N - 1 \land max = max_i T[N] \land occurrence = \#i \bullet (i \mid max)
```

- 6 Code
- 61 main c

```
#include <stdio.h>
#include "multiplicite.h"

int main(){

int T [9] = {13 , 16 , 19 , 17 ,19 , 12 , 2, 4, 10};

int max;

int occurrences = multiplicite(T, 9, &max);

printf("%d - %d\n", occurrences, max);
}
```

 $Coding style \ 1-main.c$

6.2 multiplicite.h

```
#ifndef MULTIPLICITE_H_
  #define MULTIPLICITE_H_
  * Ofn int multiplicite(int*, const int, int*)
  * @brief Obtain, for T, the greatest value of T as well as the number
  * of occurrences of this value in T.
  * Opre T != NULL && N > 0
  * @post T = T0 && N = N0 && max != 0 && occurence > occurence0
10
           max contains the value of the largest number present in T [N]
           occurrence contains the number of occurrences of max present in T [N]
12
  * Oparam T an array with N integer values
13
  * @param N table size T
  * Oparam max contains the value of the largest number present in T [N]
  * Oreturn The number of occurrences of the maximum in T.
16
17
int multiplicite ( int *T , const int N , int *max );
20 #endif MULTIPLICITE_H_
```

Codingstyle 2 – multiplicite.h

6.3 multiplicite.c

```
#include <stdio.h>
  #include <assert.h>
  #include "multiplicite.h"
  int multiplicite ( int *T , const int N , int *max ) {
     assert(T ! = NULL && N > 0);
     unsigned int i = 0;
     unsigned int j = N-1;
     unsigned int occurence = 0;
10
     *max = T[0];
11
12
     while (i \leftarrow j) {
13
14
         if (T[i] > *max || T[j] > *max){
15
            if( T[i] == T[j]){
16
17
                *max = T[i];
18
                occurence = 2;
            }else if(T[i] > T[j]){
20
               *max = T[i];
21
                occurence = 1;
22
            }else{
23
               *max = T[j];
24
                occurence = 1;
            }
26
27
        }else if(*max == T[i] || *max == T[j]){
28
29
            if(i == j)
30
                occurence++;
31
            else if(T[i] == T[j])
32
                occurence +=2;
            else
33
34
                occurence++;
        }
35
         i++;
36
37
         j--;
38
39
     return(occurence);
```

Codingstyle 3 – multiplicite.c

7 Documentation

Pour plus d'information sur le code vous pouvez consulter le site internet contenant la documentation doxygen.