

VARIABLES  $N, V, S, I$

$$pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \stackrel{def}{=} \begin{cases} n_0 \in \mathbb{N} \wedge n_0 \neq 0 \\ v_0 \in 0..n_0 - 1 \rightarrow \mathbb{Z} \\ s_0 \in \mathbb{Z} \wedge i_0 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

$$\begin{array}{l} \text{REQUIRES} \left( \begin{array}{l} n_0 \in \mathbb{N} \wedge n_0 \neq 0 \\ v_0 \in 0..n_0 - 1 \rightarrow \mathbb{Z} \end{array} \right. \\ \text{ENSURES} \left( \begin{array}{l} s_f = \bigcup_{k=0}^{n_0-1} v_0(k) \\ n_f = n_0 \\ v_f = v_0 \end{array} \right. \end{array}$$

$\ell_0 : \left( \begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ (n, v, s, i) = (n_0, v_0, s_0, i_0) \end{array} \right)$   
 $S := V(0)$   
 $\ell_1 : \left( \begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ \dots \text{texte à compléter} \dots \\ (n, v, i) = (n_0, v_0, i_0) \end{array} \right)$   
 $I := 1$   
 $\ell_2 : \left( \begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ s = \bigcup_{k=0}^{i-1} v(k) \wedge i = 1 \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right)$   
**WHILE**  $I < N$  **DO**  
 $\ell_3 : \left( \begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ s = \bigcup_{k=0}^{i-1} v(k) \wedge i \in 1..n - 1 \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right)$   
 $S := S \oplus V(I)$   
 $\ell_4 : \left( \begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ \dots \text{texte à compléter} \dots \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right)$   
 $I := I + 1$   
 $\ell_5 : \left( \begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ \dots \text{texte à compléter} \dots \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right)$   
**OD;**  
 $\ell_6 : \left( \begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ s = \bigcup_{k=0}^{n-1} v(k) \wedge i = n \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right)$

La notation  $\bigcup_{k=0}^n v(k)$  désigne la valeur maximale de la suite  $v(0) \dots v(n)$ . On suppose que l'opérateur  $\oplus$  est défini comme suit  $a \oplus b = \max(a, b)$ .

**Question 3.1** Compléter les annotations incomplètes  $\ell_1, \ell_4$  et  $\ell_5$ .

**Question 3.2** Vérifier les conditions de vérification associées aux transitions suivantes:

1.  $\ell_0, \ell_1$
2.  $\ell_2, \ell_3$
3.  $\ell_3, \ell_4$
4.  $\ell_5, \ell_6$

**Question 3.3** Donner et vérifier les points pour assurer la correction partielle de cet algorithme.

**Question 3.4** Que faut-il faire pour vérifier que cet algorithme est bien annoté et qu'il est partiellement correct en utilisant TLA<sup>+</sup>? Expliquer simplement les éléments à mettre en œuvre et les propriétés de sûreté à vérifier.

**Question 3.5** Ecrire un module TLA<sup>+</sup> permettant de vérifier l'algorithme annoté à la fois pour la correction partielle et l'absence d'erreurs à l'exécution.

**Exercice 4** (5 points)