# UPMC/master/info/4I503 APS

#### EXAMEN RÉPARTI 2

#### Mai 2018

Les documents autorisés sont vos notes de cours manuscrites et les notes fournies par votre enseignant de cours

(http://www-apr.lip6.fr/~manoury/Enseignement/2017-18/APS).

Le document de référence de cette épreuve est le formulaire mis en ligne.

Soit le programme APS2 suivant:

```
PROC mapset [f:(int -> int), xs:(vec int)]

[
    VAR i int;
    SET i 0;
    WHILE (lt i (len xs)) [
        SET (nth xs i) (f (nth xs i));
        SET i (add i 1)
    ]
    ];
    CONST tab (vect int) (alloc 2);
    CONST a int 8;
    SET (nth tab 0) 12;
    SET (nth tab 1) 34;
    CALL mapset [x:int](add x a) tab
]
```

On distingue dans ce programme les trois séquences suivantes: les déclarations; l'initialisation de tab et l'appel de mapset.

```
ds_1 = 	ext{PROC mapset ...; CONST tab ...; CONST a ...} On pose cs_2 = 	ext{SET (nth tab 0) ...; SET (nth tab 1) ...} cs_3 = 	ext{CALL mapset ...} Pour alléger les écritures, on pourra également poser cs_4 = 	ext{VAR int i; SET i 0; WHILE (...) [...]} pour le corps de la procédure mapset.
```

**Règles dérivées** On peut généraliser les relations  $\vdash_{\text{Dec}}$  et  $\vdash_{\text{Stat}}$  aux suites (non vides) de déclarations et aux suites (non vides) d'instructions:

(DEC) si 
$$d$$
;  $ds$  est une suite de déclarations, si  $\rho, \sigma \vdash_{\text{DEC}} d \rightsquigarrow (\rho', \sigma')$  et si  $\rho', \sigma' \vdash_{\text{DEC}} d \rightsquigarrow (\rho'', \sigma'')$  alors  $\rho, \sigma \vdash_{\text{DEC}} d$ ;  $ds \rightsquigarrow (\rho'', \sigma'')$ 

(STAT) si 
$$s$$
;  $ss$  est une suite d'instructions, si  $\rho, \sigma, \omega \vdash_{\text{DEC}} s \leadsto (\sigma', \omega')$  et si  $\rho, \sigma', \omega' \vdash_{\text{DEC}} ss \leadsto (\sigma'', \omega'')$  alors  $\rho, \sigma, \omega \vdash_{\text{DEC}} s$ ;  $ss \leadsto (\sigma'', \omega'')$ 

si les suites sont réduites à une seule déclaration ou une seule instruction, on applique la règle correspondante donnée en cours.

Ce qui permet de reformuler ainsi la définition de  $\vdash_{\text{\tiny CMDS}}$ 

(DECS) si 
$$\rho, \sigma \vdash_{\text{DEC}} ds \leadsto (\rho', \sigma')$$
 et si  $\rho', \sigma', \omega \vdash_{\text{CMDS}} cs \leadsto (\sigma'', \omega')$  alors  $\rho, \sigma, \omega \vdash_{\text{CMDS}} (ds; cs) \leadsto (\sigma'', \omega')$ 

(STATS) si 
$$\rho, \sigma, \omega \vdash_{\text{STAT}} ss \leadsto (\sigma', \omega')$$
 et si  $\rho, \sigma', \omega' \vdash_{\text{CMDS}} cs \leadsto (\sigma'', \omega'')$  alors  $\rho, \sigma, \omega \vdash_{\text{CMDS}} (ss; cs) \leadsto (\sigma'', \omega'')$ 

(END) 
$$\rho, \sigma, \omega \vdash_{\text{CMDS}} \varepsilon \leadsto (\sigma, \omega)$$

**Attention** le point virgule (;) désigne à la fois l'ajout d'un élément à une suite (comme dans d; ds ou cs;  $\varepsilon$ ) et la concaténation de suites (comme dans ds; cs).

Ces règles sont prouvables dans APS2. Elles permettent de découper l'évaluation de notre programme selon leur découpage en trois séquences:

**Étape 1** 
$$\rho_0, \sigma_0, \omega_0 \vdash_{\text{\tiny DEC}} ds_1 \leadsto (\rho_1, \sigma_1)$$

**Étape 2** 
$$\rho_1, \sigma_1, \omega_0 \vdash_{STAT} cs_2 \rightsquigarrow (\sigma_2, \omega_0)$$

Étape 3 
$$\rho_1, \sigma_2, \omega_0 \vdash_{\text{Stat}} cs_3; \varepsilon \leadsto (\sigma_3, \omega_0)$$

où  $\rho_0$  et  $\sigma_0$  sont, respectivement, l'environnement vide et la mémoire vide. On peut négliger ici le flux de sortie car notre programme ne contient pas d'instruction d'affichage. De ces trois étapes, avec notre nouvelle définition de  $\vdash_{\text{CMDS}}$ , on déduit que

$$\rho_0, \sigma_0, \omega_0 \vdash_{\text{\tiny DEC}} ds_1; cs_2; cs_3; \varepsilon \leadsto (\sigma_3, \omega_0)$$

L'objectif de ce qui suit est de trouver et de justifier la valeur de  $\sigma_3$ .

### Étape 1

On suppose que  $allocn(\sigma_0, 2) = (0, [0 = any; 1 = any])$ . Donnez (sans justification) les valeurs de  $\rho_1$  et de  $\sigma_1$ 

(Réponse)

$$\begin{split} \rho_1 &= [\texttt{mapset} = inP(cs_4, \lambda v_1, v_2. [\texttt{f} = v_1; \texttt{x} = v_2]); \texttt{tab} = inB(0, 2); \texttt{a} = inN(8)] \\ \sigma_1 &= [0 = any; 1 = any] \end{split}$$

# Étape 2

Donnez (sans justification) la valeur  $\sigma_2$ 

(Réponse)

$$\sigma_2 = [0 = inN(12); 1 = inN(34)]$$

# Étape 3

Nous allons nous attaquer maintenant à la troisème séquence de notre programme: l'appel de mapset dans le contexte  $\rho_1, \sigma_2, \omega_0$ .

(S1) Quelle est la valeur de  $\rho_1(mapset)$ ?

(Réponse)

$$\rho_1(\texttt{mapset}) = inP(cs_4, \lambda v_1, v_2.[\texttt{f} = v_1; \texttt{xs} = v_2])$$

(S2) Donnez (sans justification) la valeur  $v_1$  telle que  $\rho_1, \sigma_2 \vdash_{\text{Expr}} [\texttt{x:int}] (\texttt{add} \ \texttt{x} \ \texttt{a}) \leadsto (v_1, \sigma_2).$ 

(Réponse)

$$v_1 = inF((add x a), \lambda v. \rho_1[x = v])$$

(S3) Donnez (sans justification) la valeur  $v_2$  telle que  $\rho_1, \sigma_2 \vdash_{\text{Expr}} \mathsf{tab} \leadsto (v_2, \sigma_2)$ .

(Réponse)

$$v_2 = inB(0,2)$$

(S4) Par la règle d'application des procédures, pour avoir  $\rho_1, \sigma_2, \omega_0 \vdash_{\text{STAT}} cs_3 \rightsquigarrow (\sigma_3, \omega_0)$  il faut un environnement  $\rho_2$  tel que  $\rho_2, \sigma_2, \omega_0 \vdash_{\text{CMDS}} cs_4$ ;  $\varepsilon \rightsquigarrow (\sigma_3, \omega_0)$  (rappel:  $cs_4$  est le corps de mapset).

Quelle est la valeur de  $\rho_2$ ? Justifiez votre réponse.

### (Réponse)

(S1) nous donne  $\lambda v_1, v_2$ .[f =  $v_1$ ; x =  $v_2$ ] que l'on applique aux valeurs données par (S2) et (S3):

$$\begin{array}{lll} \rho_2 & = & (\lambda v_1, v_2.[{\tt f} = v_1; {\tt x} = v_2])(inF(({\tt add} \ {\tt x} \ {\tt a}), \lambda v. \rho_1[{\tt x} = v]), inB(0,2)) \\ & = & [{\tt f} = inF(({\tt add} \ {\tt x} \ {\tt a}), \lambda v. \rho_1[{\tt x} = v]); {\tt xs} = inB(0,2)] \end{array}$$

Pour évaluer  $cs_4$ , on traite d'abord la déclaration et l'initialisation de i.

(S5) Donnez les valeurs de  $\rho_3$  et  $\sigma_{3a}$  telles que  $\rho_2, \sigma_2, \omega_0 \vdash_{\text{Dec}} \text{VAR i int} \rightsquigarrow (\rho_3, \sigma_{3a})$ .

### (Réponse)

On pose 
$$alloc(\sigma_2)=(2,\sigma_2[2=any])$$
  
 $\rho_3=\rho_2[\mathtt{i}=inA(2)]$   
 $\sigma_{3a}=\sigma_2[2=any]=[0=inN(12);1=inN(34);2=any]$ 

(S6) Donnez la valeur de  $\sigma_{3b}$  telle que  $\rho_3, \sigma_{3a}, \omega_0 \vdash_{\text{STAT}} \text{SET i } 0 \rightsquigarrow (\sigma_{3b}, \omega_0).$ (Réponse)

- $\rho_3, \sigma_{3a}, \omega_0 \vdash_{\text{LVAL}} i \leadsto (2, \sigma_{3a}))$
- $\rho_3, \sigma_{3a}, \omega_0 \vdash_{\text{Expr}} 0 \leadsto (inN(0), \sigma_{3a}))$
- par (SET):  $\sigma_{3b} = \sigma_{3a}[2 := inN(0)] = [0 = inN(12); 1 = inN(34); 2 = inN(0)]$

Reste à évaluer la boucle WHILE du corps de mapset dans le contexte  $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0$ . On pose  $cs_6 = \text{WHILE (lt (i (len xs)) [SET (nth xs i) (f (nth xs i)); SET i (add i 1)]; } \varepsilon$ (S7) Justifiez que  $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\text{EXPR}} (\text{lt i (len xs)}) \leadsto (inN(1), \sigma_{3b})$ (Réponse)

par (PRIM), avec

- $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\text{EXPR}} i \leadsto inN(0) \text{ par (ID2)}$
- $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\text{EXPR}} xs \leadsto inB(2,0) \text{ par (ID1)}$ donc  $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\text{EXPR}} (\text{len } xs) \leadsto (inN(2), \sigma_{3b}), \text{ par (LEN)}$
- $\pi(1t)(0,2) = inN(1)$
- (S8) Quelle est la valeur  $v_3$  telle que  $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\text{EXPR}}$  (f (nth xs i))  $\rightsquigarrow$  ( $v_3, \sigma_{3b}$ )? Justifiez votre réponse.

(Réponse)

- $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\text{EXPR}} \mathbf{f} \leadsto inF((\text{add x a}), [\lambda v. \rho_1[\mathbf{x} = v]))$
- $ho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\scriptscriptstyle{\mathrm{EXPR}}}$  (nth xs i)  $\leadsto inN(12)$
- $\rho_1[\mathbf{x}=inN(12)], \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\scriptscriptstyle \mathrm{Expr}} (\mathrm{add}\ \mathbf{x}\ \mathrm{a}) \leadsto inN(20)$
- par (APP),  $v_3 = inN(20)$
- (S9) Donnez la valeur de  $\sigma_{3c}$  telle que  $\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash_{\text{STAT}} \text{SET}$  (nth xs i) (f (nth xs i))  $\leadsto (\sigma_{3c}, \omega_0)$ .

(Réponse)

$$\sigma_{3c} = \sigma_{3b}[0 := inN(20)] = [0 = inN(20); 1 = inN(34); 2 = inN(0)]$$

(S10) Donnez la valeur de  $\sigma_{3d}$  telle que  $\rho_3, \sigma_{3c}, \omega_0 \vdash_{STAT} SET i (add i 1) <math>\rightsquigarrow (\sigma_{3d}, \omega_0)$ .

(Réponse)

$$\sigma_{3d} = \sigma_{3c}[2 := inN(1)] = [0 = inN(20); 1 = inN(34); 2 = inN(1)]$$

(S11) On admet que  $\rho_3, \sigma_{3d}, \omega_0 \vdash_{\text{Expr}}$  (1t i (len xs))  $\leadsto$   $(inN(1), \sigma_{3d})$ . Donnez (sans justification) la valeur de  $\sigma_{3e}$  telle que

$$ho_3, \sigma_{3d}, \omega_0 \vdash_{\scriptscriptstyle \mathrm{CMDS}} \mathtt{SET}$$
 (nth xs i) ...; SET i ..  $\leadsto (\sigma_{3e}, \omega_0)$ 

(Réponse)

$$\sigma_{3e} = [0 = inN(20); 1 = inN(42); 2 = inN(2)]$$

(S12) Quelle est la valeur  $v_4$  telle que  $\rho_3, \sigma_{3e}, \omega_0 \vdash_{\text{EXPR}}$  (1t i (len xs))  $\leadsto (v_4, \sigma_{3e})$ ?

(Réponse)

$$v_4 = inN(0)$$

(S13) Déduire de ce qui précède que  $\rho_1, \sigma_{3a}, \omega_0 \vdash cs_6 \leadsto (\sigma_{3e}, \omega_0)$ 

(Réponse)

(S13a) par (S12) et (LOOP0), 
$$\rho_3, \sigma_{3e}, \omega_0 \vdash_{\text{CMDS}} cs_6 \leadsto (\sigma_{3e}, \omega_0)$$

(S13b) par (S11), (S13a) et (LOOP1), 
$$\rho_3, \sigma_{3d}, \omega_0 \vdash_{\text{CMDS}} cs_6 \leadsto (\sigma_{3e}, \omega_0)$$

(S13c) par (S7), (S9), (S10), (S13b) et (LOOP1), 
$$\rho_3, \sigma_{3b}, \omega_0 \vdash cs_6 \leadsto (\sigma_{3e}, \omega_0)$$

En fait, on a, par (S6) et (STAT)  $\rho_3$ ;  $\sigma_{3a}$ ,  $\omega_0 \vdash_{\text{CMDS}} \text{SET x 0}$ ;  $cs_6 \leadsto (\sigma_{3e}, \omega_0)$ 

(S14) En déduire que  $\rho_2, \sigma_2, \omega_0 \vdash_{\text{CMDS}} cs_4; \varepsilon \leadsto (\sigma_3 e, \omega_0)$ 

(R'eponse)

(S15) Quelle est la valeur du  $\sigma_3$  recherché?

(Réponse)

$$\sigma_3 = \sigma_{3e}/\rho_1 = [0 = inN(20); 1 = inN(42)]$$