${\bf Jean\ Privat-UQAM}$

INF600C — Sécurité des logiciels et exploitation de vulnérabilités

Examen final — Hiver 2018

Mercredi 24 avril — Durée 3 heures

	— Codez les 8 chiffres de votre code permanent ci-contre, inscrivez-le à nouveau ci-dessous avec vos nom et prénom. Code permanent : Nom :
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	Prénom :
une unique bonne réponse. Des points négatifs pourront être affectés à de $\it{très}$ \it{me} Important : noircissez complètement l'intérieur de cha $\it{0x10}$ Généralités	présenter zéro, une ou plusieurs bonnes réponses. Les autres on auvaises réponses. que case (pas de croix, pas de cercles).
Question 1 En sécurité informatique, que signifie le A d Advanced Anonymous Automatic Address American	Access Arithmetic Administrator Application Avatar
Question 2 En sécurité informatique, quel type d'attaque La corruption de pile La corruption de la GOT La programmation orientée retours (ROP) Le retour au programme principal (ret2text)	Les attaques de désérialisation L'injection de shellcode Les attaques par force brute Le retour à la libc (ret2libc)

0x20 Rétro ingénierie Pep/8

Soit le code machine Pep/8 suivant. Note : la spécification du Pep/8 est en annexe.

41 00 18 31 00 27 C1 00 16 B1 00 27 0A 00 12 41 00 1E 41 00 23 00 00 4E 50 49 4E 3A 20 00 50 61 73 20 00 4F 4B 21 0A 00 53 4C 41 47 21 0A 00 zz

Question 3 Quel est le premier mot affiché par le programme quand on l'exécute?

«NOM:	BRE»	«Nb»		«nb»		«nip»
(pin»		«NIP»		«Nombre»		«PIN
«Nip»		«nombre»		«NB»		«Pin»
Question 4	Quel est le nombre s	secret?				
		78 49	64 19	48 66	73 50	123 0

Question 5 Quelle est l'entrée à utiliser pour que le programme affiche «FLAG»?

Rappel: STRO affiche jusqu'à rencontrer un octet nul. Les entiers Pep/8 sont en 16 bits signés, gros-boutistes.

-254	256	-256	0x66	555	1	255
326	-102	254	512		66	\Box FL

0x21 Exploitation Pep/8

Soit le listing du programme Pep/8 suivant, qui, lorsqu'il est exécuté avec l'entrée « 1 A 2 B 3 C 0 », affiche « ABC ».

Addr	Code	Symbol	Mnemon	Operand
0000	310031	loop:	DECI	n,d
0003	C90031		LDX	n,d
0006	B80000		CPX	0,i
0009	0A002D		BREQ	fin
000C	B80014		CPX	20,i
000F	0E002D		BRGE	fin
0012	880001		SUBX	1,i
0015	4D0033		CHARI	str,x
0018	C00000		LDA	0,i
001B	D50033		LDBYTEA	str,x
001E	B00047		CPA	'G',i
0021	000000		BRNE	loop
0024	C00050		LDA	'P',i
0027	F50033		STBYTEA	
002A	040000		BR	loop
002D	410033	fin:	STRO	str,d
0030	00		STOP	
0031	0000	n:	.BLOCK	2
0033	000000	str:	.BLOCK	20
	000000			
	000000			
	000000			
	000000			
	000000			
	0000			
0047		flag:	.ASCII	"FLAG\n\x00"
	470A00			
004D			.END	

Question 6 Qu'affiche	e le programme pour l'entrée « 1	G 3 G 2 E 0 * 4 8 -1 0 \times ?	
☐ PPE ☐ PEP8 ☐ *GGE8 ☐ *GGE ☐ GGE	*GEG8 *PEP8 PEG8 *PEG PPE8	GEG *PEP *PPE8 PEP PEG	GEG8 GGE8 *GEG *GEG *PPE *PEG8
même s'ils ne semblent pa CWE-121 Débord CWE-124 Écritur CWE-193 Erreur CWE-122 Débord CWE-369 Division CWE-476 Déréfér CWE-416 Utilisat Aucune de ces rép Question 8 Proposez	as exploitables. dement de tampon dans la pile (Se avant le tampon (Buffer Under d'une unité (Off-by-one Error) aption en mémoire de code machidement de tampon dans le tas (Han par zéro rencement de NULL (NULL Poir tion après libération (Use After Handsonses n'est correcte. Te une entrée (payload) à utiliser	Stack-based Buffer Overflow) rflow) ine exécutable (pas de CWE assoc leap-based Buffer Overflow) nter Dereference) Free) pour que le programme affiche «	programme. Indiquez les bugs présents cié)
expliquez l'effet de l'entré	e sur l'exécution du programme. sins de 16 caractères, espaces con		A B C D E

0x30 Exploitation binaire x86

Soit le programme C suivant.

```
1
   #include<stdlib.h>
   #include<stdio.h>
3
   #include<string.h>
4
   void lire(char *q, char *r) {
5
     puts(q);
     fgets(r, 200, stdin);
6
7
     r[strlen(r)-1] = '\0'; // remove '\n'
8
   }
9
   void bonjour(int level) {
10
     int getflag = 0;
11
      char prenom[8];
12
      char nom[8];
13
     if (level>1) getflag = 0xc0fefe;
14
      if (level>9000) system("cat flag3.txt");
      lire("Bonjour, quel est votre nom?", nom);
15
      if (strcmp(nom, "admin")==0 && getflag) system("cat flag1.txt");
16
17
      if (getflag == 0xc0fefe) system("cat flag2.txt");
     lire("Et quel est votre prénom?", prenom);
18
     printf("Bonjour %s %s!\n", prenom, nom);
19
   }
20
21
   int main(int argc, char **argv) {
22
     bonjour(1);
23
     return 0;
24
```

Il a été compilé avec les mécanismes de sécurité suivants désactivés; ASLR est également désactivé sur le système.

CANARY : disabled FORTIFY : disabled NX : disabled PIE : disabled RELRO : disabled

Voici également la documentation des fonctions C utilisées :

char *fgets(char *s, int size, FILE *stream); La fonction fgets() lit au plus size - 1 caractères depuis stream et les place dans le tampon pointé par s. La lecture s'arrête après la fin du fichier ou un retour chariot. Si un retour chariot (newline) est lu, il est placé dans le tampon. Un octet nul (« \0 ») final est placé à la fin de la ligne. fgets() renvoie le pointeur s en cas de succès et NULL en cas d'erreur, ou si la fin de fichier est atteinte avant d'avoir pu lire au moins un caractère.

size_t strlen(const char *s); La fonction strlen() calcule la longueur de la chaîne de caractères s, sans compter l'octet nul (« \0 ») final.

int strcmp(const char *s1, const char *s2); La fonction strcmp() compare les deux chaînes s1 et s2. Elle renvoie un entier négatif, nul, ou positif, si s1 est respectivement inférieure, égale ou supérieure à s2.

Question 9 4 Parmi les fragilités suivantes, indiquez toutes celles qui s'appliquent au programme. Indiquez les bugs présents
même s'ils ne semblent pas exploitables.
CWE-369 Division par zéro
CWE-124 Écriture avant le tampon (Buffer Underflow)
CWE-193 Erreur d'une unité (Off-by-one Error)
CWE-416 Utilisation après libération (<i>Use After Free</i>)
CWE-122 Débordement de tampon dans le tas (Heap-based Buffer Overflow)
CWE-XXX Corruption en mémoire de code machine exécutable (pas de CWE associé)
CWE-476 Déréférencement de NULL (NULL Pointer Dereference)
CWE-121 Débordement de tampon dans la pile (Stack-based Buffer Overflow)
Aucune de ces réponses n'est correcte.
Question 10 L'utilisateur exécute « printf "AAAABBBBCCCCDDDDEEEEFFFFGGGGHHHHIIIIJJJJKKKKLLLL" ltrace -i ./prog ». Expliquez pourquoi le programme se termine avec « [0x49494949] SIGSEGV (Segmentation fault) »
L'adresse de retour de la fonction lire a été corrompue
L'adresse de retour de la fonction fgets a été corrompue
L'adresse de la pile a été corrompue
L'adresse de retour de la fonction printf a été corrompue
L'adresse de retour de la fonction main a été corrompue
L'adresse de la fonction bonjour a été corrompue
L'adresse de la fonction main a été corrompue
L'adresse de la fonction fgets a été corrompue
L'adresse du tas a été corrompue
La GOT a été corrompue
L'adresse de la fonction lire a été corrompue
L'adresse de la fonction printf a été corrompue
L'adresse de retour de la fonction strcmp a été corrompue
Le registre d'état a été corrompu
L'adresse de retour de la fonction bonjour a été corrompue
L'adresse de la fonction strcmp a été corrompue
Question 11 L'attaquant veut afficher le premier flag (flag1.txt). Quelle entrée (payload) doit-il utiliser? Indice: relisez bien la fonction lire. adminadminadminadminadminadminadminadmin
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
adminA\OAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
admin111111111111111111111111111111111111
\Oadmin
adminAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
admin
ADMIN
admin\0
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
admin\OAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA

0x31 Code désassemblé de la fonction bonjour

```
08048574 <bonjour>:
8048574: 55
                                   push
                                           ebp
8048575: 89 e5
                                   mov
                                           ebp,esp
8048577: 83 ec 28
                                           esp,0x28
                                   sub
804857a: c7 45 f4 00 00 00 00 mov
                                           DWORD PTR [ebp-0xc],0x0
8048581: 83 7d 08 01
                                   cmp
                                           DWORD PTR [ebp+0x8],0x1
8048585: 7e 07
                                  jle 804858e <bonjour+0x1a>
8048587: c7 45 f4 fe fe c0 00 mov DWORD PTR [ebp-0xc],0xc0fefe
804858e: 81 7d 08 28 23 00 00 cmp DWORD PTR [ebp+0x8],0x2328
8048595: 7e 10
                           jle 80485a7 <bonjour+0x33>

      8048597: 83 ec 0c
      sub
      esp,0xc

      804859a: 68 e0 86 04 08
      push
      0x80486e0

      804859f: e8 2c fe ff ff
      call
      80483d0 < 80485a4: 83 c4 10</td>

      add
      esp,0x10

                                           80483d0 <system@plt>
                                 sub
lea
80485a7: 83 ec 08
                                           esp,0x8
80485aa: 8d 45 e4
                                           eax,[ebp-0x1c]
804852b <lire>
                                           eax,[ebp-0x1c]
                                push
call
80485c6: 50
80485c7: e8 c4 fd ff ff
                                           8048390 <strcmp@plt>
80485cc: 83 c4 10
                                 add
                                           esp,0x10
80485cf: 85 c0
                                  test
                                           eax,eax
                               jne
cmp
je
80485d1: 75 16
                                           80485e9 <bonjour+0x75>
80485d3: 83 7d f4 00
                                           DWORD PTR [ebp-0xc],0x0
                                           80485e9 <bonjour+0x75>
80485d7: 74 10
80485e6: 83 c4 10 sub
                                           esp,0xc
                                           0x8048711
                                           80483d0 <system@plt>
                                           esp,0x10
80485e9: 81 7d f4 fe fe c0 00 cmp
                                           DWORD PTR [ebp-0xc],0xc0fefe
                                           8048602 <bonjour+0x8e>
80485f0: 75 10
                        jne
80485f2: 83 ec 0c sub
80485f5: 68 1f 87 04 08 push
80485fa: e8 d1 fd ff ff call
80485ff: 83 c4 10 add
                                           esp,0xc
                                           0x804871f
                                           80483d0 <system@plt>
                                           esp,0x10
                            sub
lea
push
push
call
8048602: 83 ec 08
                                           esp,0x8
8048605: 8d 45 ec
                                           eax,[ebp-0x14]
8048608: 50
8048609: 68 2d 87 04 08
                                           0x804872d
804860e: e8 18 ff ff ff
                                           804852b <lire>
8048613: 83 c4 10
                                 add
                                           esp,0x10
                                sub
lea
push
lea
8048616: 83 ec 04
                                           esp,0x4
8048619: 8d 45 e4
                                           eax,[ebp-0x1c]
804861c: 50
804861d: 8d 45 ec
                                           eax,[ebp-0x14]
                               push
push
8048620: 50
                                           eax
8048621: 68 48 87 04 08
                                           0x8048748
8048626: e8 75 fd ff ff
                                  call
                                           80483a0 <printf@plt>
804862b: 83 c4 10
                                   add
                                           esp,0x10
804862e: 90
                                   nop
804862f: c9
                                   leave
8048630: c3
```

Question 12 L'attaquant veut afficher le second flag (flag2.txt). Quelle entrée (payload) doit-il utiliser?
AAAABBBBCCCCDDDDEEEEFFFF\xc0\xfe\n AAAABBBBCCCC\xc0\xfe\xfe\n AAAABBBBCCCCDDDD\xfe\xfe\xc0\n AAAABBBBCCCCDDDD\xc0\xfe\xfe\n AAAABBBBCCCCDDDDDEEEEFFFFGGGG\xc0\xfe\xfe\n	AAAABBBBCCCCDDDDEEEE\xc0\xfe\xfe\n AAAABBBBCCCCDDDDEEEEFFFFGGGG\xfe\xc0\n AAAABBBBCCCCDDDDEEEEFFFF\xfe\xfe\xc0\n AAAABBBBCCCCDDDDEEEE\xfe\xc0\n AAAABBBBCCCC\xfe\xfe\xc0\n
$ {\bf Question} \ {\bf 13} \ {\rm Pour} \ {\rm avoir} \ {\rm le} \ {\rm troisième} \ {\rm flag} \ ({\rm flag} 3.{\rm txt}), \ {\rm avec} \ {\rm quell} $	le valeur l'attaquant doit-il écraser l'adresse de retour?
0x0804858e 0x080486e0 0x00000000 0x080485a4 0x0804859a 0xffffffff	0x08048630 0x080483d0 0x00c0fefe 0x08048574 0x0804859f 0x08048595
$ {\bf Question} \ {\bf 14} \ \clubsuit {\rm Parmi} \ {\rm les} \ {\rm contre-mesures} \ {\rm de} \ {\rm s\'ecurit\'e} \ {\rm suivantes}, $	les quelles auraient empêché l'attaque précédente (flag $3.\mathrm{txt}$).
Canari de pile (stack canary) Renforcement de source (fortify source) RELRO (relocation readonly) ASLR avec PIE (position independent executable)	Témoin de session (session cookie) ASLR sans PIE (position independent executable) NX (no-execute) Aucune de ces réponses n'est correcte.
Question 15 En considérant qu'aucune des contre-mesures pr donnerait à l'attaquant un shell interactif. Détaillez précisément l	récédentes n'est activée, décrivez une stratégie d'exploitation qui les étapes de la mise en œuvre et leurs effets sur l'exécution du
programme.	A B C D E

0x40 Format de chaîne

Perceval a pris l'initiative d'implémenter un système d'authentification en C :

```
1
   #include < stdlib.h>
   #include < stdio.h>
3
   #include<string.h>
4
5
   /* Récupère le code de la base de donnée.
6
    * Après utilisation, le résultat doit être libéré avec free. */
7
    char *get_le_code_from_db(void);
8
9
   char ligne[128];
10
   int verifie_le_code(int *sire) {
11
     char *le_code = get_le_code_from_db();
12
     for(int i=0; i<3; i++) {
13
        printf("Quel est le code?\n");
14
        char *res = fgets(ligne, sizeof(ligne), stdin);
        if (res == NULL) break;
15
16
        if (strcmp(le_code, ligne) == 0) {
          printf("Code bon. FLAG1!\n");
17
18
          free(le_code);
19
          return 1;
20
        } else if (*sire == 1337) {
21
          printf("Désolé Sire, ce n'est pas le code, mais voici un FLAG2.\n");
22
          system("cat flag2.txt");
23
        } else {
24
          printf("Désolé, le code n'est pas: ");
25
          printf(ligne);
26
        }
     }
27
28
     free(le_code);
29
      return 0;
   }
30
```

Le chef de guerre Lancelot du Lac, dans un excès de gentillesse, lui explique que la ligne 25 contient la vulnérabilité CWE-134 : Utilisation d'un format de chaîne contrôlé par l'utilisateur.

En effet, printf est une fonction variadique et ses arguments sont passés sur la pile en 80386. Or c'est le premier argument de printf, le format, qui précise, à l'aide des indicateurs %, le nombre d'arguments variadiques et pour chacun son interprétation.

Les indicateurs communs sont :

- %c L'argument est de type int ; il est converti en un unsigned char, et le caractère correspondant est affiché.
- %d L'argument est de type int; il est converti en un nombre décimal signé.
- %n L'argument associé est de type int *; le nombre de caractères déjà affichés est stocké dans l'entier pointé par l'argument. %n est un indicateur particulier qui n'affiche rien mais écrit un nombre en mémoire. Ainsi printf("T0%d%nXXX", 70, &i); affiche "TO70XXX" et écrit 4 dans l'entier i.
- %p L'argument est de type void *; il est affiché en hexadécimal. (nil) est affiché si le pointeur est NULL.
- %s L'argument est de type const char *; les caractères de la chaîne sont écrits jusqu'à l'octet nul (« $\setminus 0$ ») final, non compris.
- %x L'argument est de type unsigned int; il est converti en un nombre hexadécimal non signé.
- taille Un nombre optionnel ne commençant pas par un zéro, peut indiquer une largeur minimale de champ. Si la valeur convertie occupe moins de caractères que cette largeur, elle sera complétée par des espaces à gauche. Ainsi printf("%5x", 10) affiche 4 espaces puis "a"
- \$ Précise explicitement quel argument prendre. En écrivant « %m\$ » au lieu de « % », l'entier décimal m indique la position dans la liste d'arguments, l'indexation commençant à 1. Ainsi, printf("%d%s", 10, "hello") et printf("%2\$d%1\$s", "hello", 10) sont équivalents et affichent "10hello"

0x41 Fuite d'information

Un attaquant peut donc injecter un format contenant des indicateurs % afin de faire fuiter des informations de la pile, comme des adresses. Pour illustrer son point, Lancelot demande à Perceval d'entrer, par trois fois, « %p %p %p %p %p %p %p ». Le programme affiche alors :

```
Désolé, le code n'est pas: 0x804a060 0x973e160 (nil) 0xff9cae68 0x804866c 0x804a034 (nil)
Désolé, le code n'est pas: 0x804a060 0x973e160 0x1 0xff9cae68 0x804866c 0x804a034 (nil)
Désolé, le code n'est pas: 0x804a060 0x973e160 0x2 0xff9cae68 0x804866c 0x804a034 (nil)
Note: ASLR est activé sur la machine mais le programme n'est pas compilé avec PIE. Voici toutefois le fichier /proc/pid/maps
```

du processus exécuté par Perceval. 08048000-08049000 r-xp 00000000 08:07 1054932 format 08049000-0804a000 r--p 00000000 08:07 1054932 format 0804a000-0804b000 rw-p 00001000 08:07 1054932 format 0973e000-09760000 rw-p 00000000 00:00 0 f7ce5000-f7eb7000 r-xp 00000000 08:07 8520035 libc-2.27.so f7eb7000-f7eb8000 ---p 001d2000 08:07 8520035 libc-2.27.so f7eb8000-f7eba000 r--p 001d2000 08:07 8520035 libc-2.27.so f7eba000-f7ebb000 rw-p 001d4000 08:07 8520035 libc-2.27.so f7ebb000-f7ebe000 rw-p 00000000 00:00 0 f7efa000-f7efc000 rw-p 00000000 00:00 0 f7efc000-f7eff000 r--p 00000000 00:00 0 [vvar] f7eff000-f7f01000 r-xp 00000000 00:00 0 [vdso] f7f01000-f7f27000 r-xp 00000000 08:07 8519959 ld-2.27.so f7f27000-f7f28000 r--p 00025000 08:07 8519959 ld-2.27.so f7f28000-f7f29000 rw-p 00026000 08:07 8519959 ld-2.27.so ff9ab000-ff9cc000 rw-p 00000000 00:00 0 [stack] Question 16 Pourquoi la valeur de chacun des 5 gros pointeurs affichés est identique sur chacune des 3 lignes? Il n'y a pas de pointeur dans la pile, %p est juste une interprétation des octets qui s'y trouvent. Tous ces pointeurs pointent en fait sur des zones fixes qui sont insensibles à ASLR. ASLR casualise (randomize) les adresses de départ des segments et non la valeur des pointeurs. ASLR se désactive parfois sans raison. ASLR ne fonctionne que si le programme est PIE. La fonction printf vient de la libc, or la libc n'est pas compilée avec ASLR. Pour faciliter le débogage, l'indicateur %p de printf suspend ASLR. Les adresses sont casualisées (randomized) à chaque exécution. Question 17 À quoi correspond le seul élément affiché qui varie (c'est le troisième)?

Question 18 Quelle entrée permet d'afficher le contenu du code (qui servira ensuite à l'attaquant pour afficher le FLAG1)? Indice : Déterminez dans quel segment de mémoire est stockée la chaîne de caractères pointée par la variable locale le_code. Relisez bien la spécification de \$

%4\$c\n	%5\$c\n	%5\$p\n	%6\$s\n
] %2\$c\n	%2\$p\n	%6\$p\n	%2\$s\n
] %4\$p\n [%6\$c\n	%4\$s\n	%5\$s\n

0x42 Corruption mémoire

Quelle entrée (payload) permet de se faire passer pour le Roi Arthur, et donc d'afficher le FLAG2? Indice : relisez bien la spécification de %n %6\$c%1337\$n\n\n $%6\n{1}337\c\n\n$ $%6n%1337$c\n\n$ $1337\c.6n\n$ %1337\$c%6\$n\n\n $%6\n\sqrt{1337}n\n$ $1337\n\%6n\n$ %1337c%6\$n\n\n $6\c^1337n\n$ %1337n%6\$c\n\n %6\$n%1337c\n\n %6c%1337\$n\n\n %1337\$n%6\$c\n\n %1337\$n%6c\n\n 1337n%6n\n\n %6n%1337\$n\n\n Question 20 Proposez une entrée (payload) complète qui permet d'écrire la valeur 134513712 (0x08048430) à l'adresse mémoire 134520848 (0x0804a010) — note : ces valeurs sont choisies pour remplacer l'entrée de la fonction printf dans la GOT par la fonction system, ce qui ultimement donne un shell à l'attaquant. Vous exploiterez le pointeur qui pointe sur la pile pour mettre en œuvre une attaque de type write-what-where. En effet, ce pointeur pointe précisément sur le dernier élément affiché par Perceval (le septième, soit %7\$) — note : ce pointeur est en réalité la valeur du registre EBP qui a été empilé lors du prologue de la fonction verifie_le_code. Décrivez la stratégie utilisée et expliquez l'effet des éléments du payload sur l'exécution du programme. Indice: mon entrée fait moins de 40 caractères, espaces et lancement du shell compris.

0x50 Annexes (détachable)

0x51 39 instructions Pep/8

Spécificateur		Instruction	Signification	Modes	Condition affectées		
Binaire	Hex d'adressage						
00000000	00	STOP	Arrêt de l'exécution du programme				
00000001	01	RETTR	Retour d'interruption				
00000010	02	MOVSPA	Placer SP dans A				
00000011	03	MOVFLGA	Placer NZVC dans A				
0000010a	04, 05	$_{\mathrm{BR}}$	Branchement inconditionnel	$_{i,x}$			
0000011a	06, 07	BRLE	Branchement si inférieur ou égal	i,x			
0000100a	08, 09	BRLT	Branchement si inférieur	i,x			
0000101a	0A, 0B	BREQ	Branchement si égal	i,x			
0000110a	0C, 0D	BRNE	Branchement si non égal	i,x			
0000111a	0E, 0F	BRGE	Branchement si supérieur ou égal	i,x			
0001000a	10, 11	BRGT	Branchement si supérieur	i,x			
0001001a	12, 13	BRV	Branchement si débordement	i,x			
0001010a	14, 15	BRC	Branchement si retenue	i,x			
0001011a	16, 17	CALL	Appel de sous-programme	i,x			
0001100r	18, 19	NOTr	NON bit-à-bit du registre		NZ		
0001101r	1A, 1B	NEGr	Opposé du registre		NZV		
0001110r	1C, 1D	ASLr	Décalage arithmétique à gauche du registre		NZVC		
0001111r	1E, 1F	ASRr	Décalage arithmétique à droite du registre		NZC		
0010000r	20, 21	ROLr	Décalage cyclique à gauche du registre		\mathbf{C}		
0010001r	22, 23	RORr	Décalage cyclique à droite du registre		\mathbf{C}		
001001nn	24 - 27	NOPn	Interruption unaire pas d'opération				
00101aaa	28 - 2F	NOP	Interruption non unaire pas d'opération	i			
00110aaa	30 – 37	DECI	Interruption d'entrée décimale	d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZV		
00111aaa	38 – 3F	DECO	Interruption de sortie décimale	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf			
01000aaa	40 – 47	STRO	Interruption de sortie de chaîne	d,n,sf			
01001aaa	48 - 4F	CHARI	Lecture caractère	d,n,s,sf,x,sx,sxf			
01010aaa	50 – 57	CHARO	Sortie caractère	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf			
01011nnn	58 - 5F	RETn	Retour d'un appel avec n octets locaux	, , , , , , ,			
01100aaa	60-67	ADDSP	Addition au pointeur de pile (SP)	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZVC		
01101aaa	68 – 6F	SUBSP	Soustraction au pointeur de pile (SP)	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZVC		
0111raaa	70 - 7F	ADDr	Addition au registre	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZVC		
1000raaa	80 – 8F	SUBr	Soustraction au registre	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZVC		
1001raaa	90–9F	ANDr	ET bit-à-bit du registre	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZ		
1010raaa	A0–AF	ORr	OU bit-à-bit du registre	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZ		
1011raaa	B0–BF	CPr	Comparer au registre	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZVC		
1100raaa	C0-CF	LDr	Placer 2 octets (un mot) dans registre	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZ		
1101raaa	D0-DF	LDBYTEr	Placer octet dans registre (bits 0-7)	i,d,n,s,sf,x,sx,sxf	NZ		
1110raaa	E0-EF	STr	Ranger registre dans 1 mot	d,n,s,sf,x,sx,sxf	- 1.2		
1111raaa	F0-FF	STBYTEr	Ranger registre (bits 0-7) dans 1 octet	d,n,s,sf,x,sx,sxf			

0x52 8 directives Pep/8

	e 1 octet mémoire avec valeur initiale.
THODD D/	
.WORD Réserve	e 1 mot mémoire avec valeur initiale.
.BLOCK Réserve	e un nombre d'octets mis à zéro.
.ASCII Réserve	e l'espace mémoire pour une chaîne de caractères (ex : "Chaîne").
.ADDRSS Réserve	e 1 mot mémoire pour un pointeur.
.EQUATE Attribu	ie une valeur à une étiquette.
.END Directi	ve obligatoire de fin d'assemblage qui doit être à la fin du code.
.BURN Le prog	gramme se terminera à l'adresse spécifiée par l'opérande.
Ce qui	suit .BURN est écrit en ROM.

0x53 8 modes d'adressage Pep/8

Mode	aaa	a	Lettres	Opérande
Immédiat	000	0	i	Spec
Direct	001		d	mem[Spec]
Indirect	010		n	mem[mem[Spec]]
Sur la pile	011		S	mem[PP+Spec]]
Indirect sur la pile	100		sf	mem[mem[PP+Spec]
Indexé	101	1	X	mem[Spec + X]
Indexé sur la pile	110		SX	mem[PP+Spec+X]]
Indirect indexé sur la pile	111		sxf	mem[mem[PP+Spec]+X]

0x54 9 registres Pep/8

Sy	mbole	r	Description	Taille
N			Négatif	1 bit
\mathbf{Z}			Nul (Zero)	1 bit
V			Débordement (Overflow)	1 bit
$^{\mathrm{C}}$			Retenue (Carry)	1 bit
A		0	Accumulateur	2 octets (un mot)
X		1	Registre d'index	2 octets (un mot)
PP			Pointeur de pile (SP)	2 octets (un mot)
CO			Compteur ordinal (PC)	2 octets (un mot)
TD (Spécificateur d'instruction	1 octet
IR{ 	Spec		Spécificateur d'opérande	2 octets (un mot)

0x55 Table ASCII

Dec	Hex		Dec	Hex		Dec	Hex		Dec	Hex	
0	00	NUL '\0'	32	20	Espace ', '	64	41	@	96	60	
1	01	SOH (début d'en-tête)	33	21	!	65	41	\mathbf{A}	97	61	a
2	02	STX (début de texte)	34	22	"	66	42	В	98	62	b
3	03	ETX (fin de texte)	35	23	#	67	43	$^{\mathrm{C}}$	99	63	c
4	04	EOT (fin de transmission)	36	24	\$	68	44	D	100	64	d
5	05	ENQ (demande)	37	25	%	69	45	\mathbf{E}	101	65	e
6	06	ACK (accusé de réception)	38	26	&	70	46	\mathbf{F}	102	66	f
7	07	BEL '\a' (sonnerie)	39	27	,	71	47	G	103	67	g
8	08	BS '\b' (espace arrière)	40	28	(72	48	Η	104	68	h
9	09	HT '\t' (tab. horizontale)	41	29)	73	49	I	105	69	i
10	0A	LF '\n' (changement ligne)	42	2A	*	74	4A	J	106	6A	j
11	0B	VT '\v' (tab. verticale)	43	2B	+	75	4B	K	107	6B	k
12	0C	FF '\f' (saut de page)	44	2C	,	76	4C	L	108	6C	1
13	0D	CR '\r' (retour chariot)	45	2D	-	77	4D	\mathbf{M}	109	6D	m
14	0E	SO (hors code)	46	2E		78	4E	N	110	6E	\mathbf{n}
15	0F	SI (en code)	47	2F	/	79	4F	O	111	6F	O
16	10	DLE (échap. transmission)	48	30	0	80	50	P	112	70	p
17	11	DC1 (commande dispositif 1)	49	31	1	81	51	Q	113	71	\mathbf{q}
18	12	DC2 (commande dispositif 2)	50	32	2	82	52	\mathbf{R}	114	72	r
19	13	DC3 (commande dispositif 3)	51	33	3	83	53	\mathbf{S}	115	73	S
20	14	DC4 (commande dispositif 4)	52	34	4	84	54	${ m T}$	116	74	\mathbf{t}
21	15	NAK (accusé réception nég.)	53	35	5	85	55	U	117	75	u
22	16	SYN (synchronisation)	54	36	6	86	56	V	118	76	\mathbf{v}
23	17	ETB (fin bloc transmission)	55	37	7	87	57	W	119	77	W
24	18	CAN (annulation)	56	38	8	88	58	X	120	78	X
25	19	EM (fin de support)	57	39	9	89	59	Y	121	79	У
26	1A	SUB (substitution)	58	3A	:	90	5A	\mathbf{Z}	122	7A	\mathbf{Z}
27	1B	ESC (échappement)	59	3B	;	91	5B	[123	7B	{
28	1C	FS (séparateur fichiers)	60	3C	<	92	5C	\	124	7C	
29	1D	GS (séparateur de groupes)	61	3D	=	93	5D]	125	7D	}
30	1E	RS (sép. enregistrements)	62	3E	>	94	5E	^	126	$7\mathrm{E}$	~
31	1F	US (sép. de sous-articles)	63	3F	?	95	5F		127	7F	DEL