LICENCE SCIENCES & TECHNOLOGIES 1^{re} ANNÉE

UE INF201, INF231 ALGORITHMIQUE ET PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

2020 / 2021

DEVOIR SURVEILLÉ — mars 2020

- Épreuve de 2 heures ; document autorisé : une feuille A4 manuscrite recto-verso ; appareils électroniques interdits (à l'exception d'une montre).
- Le sujet comporte un problème et un questionnaire à choix multiples. L'ensemble est noté sur 45 points. Le barème est donné à titre indicatif.
- Si vous êtes bloqué par une question, passez à la suivante qui peut être plus facile.

 Dans toute question, il est possible d'utiliser une fonction d'une question précédente sans l'avoir définie. En revanche, l'utilisation d'une fonction auxiliaire de votre invention n'est possible qu'après l'avoir spécifiée et réalisée.
- Prenez le temps de bien lire le sujet et de repérer les questions faciles.

Table des matières

I	Prot	bleme : les ronds-points, y'en a assez!	2
	1.1	Principe de fonctionnement d'un feu quadricolore	2
	1.2	Configurations du carrefour à trois branches	4
	1.3	Changements de configuration	5
2	Que	estionnaire à choix multiples	6

25 pts

1 Problème : les ronds-points, y'en a assez!

Vous êtes chargé par l'entreprise dans laquelle vous travaillez de concevoir le prototype d'un système révolutionnaire de pilotage de feux quadricolores pour les carrefours à trois branches, comme celui de la figure 1 ci-dessous :

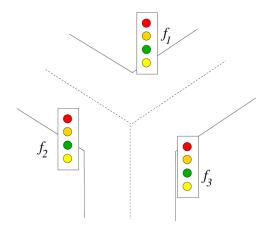


Fig. 1: feux dans un carrefour à trois branches

La sécurité routière a déjà eu des ennuis avec des systèmes informatiques défaillants qui ont causé des accidents. Elle exige donc que le système soit sans faille. En cas de panne ou d'accident, votre entreprise sera considérée comme responsable, pourra être attaquée en justice et devra payer les dommages et intérêts aux plaignants¹.

Pour s'assurer que le prototype envisagé est correct, nous allons modéliser les feux quadricolores ainsi que des fonctions de vérification de leur bon fonctionnement.

1.1 Principe de fonctionnement d'un feu quadricolore

Chaque feu possède quatre lampes de couleur respective jaune, verte, orange et rouge qu'il allume consécutivement dans l'ordre suivant :

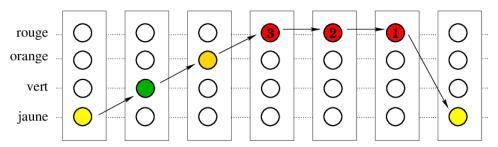


Fig. 2: cycle standard des feux

jaune : indique aux conducteurs de se préparer car le feu va bientôt passer au vert.

Il est interdit de traverser le carrefour quand le feu est jaune.

vert : indique qu'on peut traverser le carrefour.

orange : indique qu'il faut ralentir et se préparer à s'arrêter car le feu va bientôt passer au rouge. On peut encore traverser le carrefour quand le feu est orange.

^{1.} et vous serez viré.

rouge : indique qu'il est interdit de passer.

Le feu reste rouge pendant un certain nombre de minutes qui s'affiche sur la lampe rouge.

Dans la suite du problème, on décide que chaque feu reste rouge pendant 3 minutes décomptées de 3 à 1 comme sur la figure 2.

Le cycle décrit ci-dessus est appelé cycle standard.

Étant donnés l'ensemble des entiers naturels 1, 2 et 3 appelé nat123, et les quatre constructeurs J, V, O et R de profil suivant, on définit l'ensemble sign des signaux affichés par les feux :

- *J*, *V*, *O* : sign
- $R: nat123 \rightarrow sign$

$$sign \stackrel{\textit{def}}{=} \{J, V, O\} \cup \{R(n) \; tel \; que \; n \in nat123\}$$

- **Q1.** (1.5pt) Donner les six représentations des signaux correspondant au cycle standard d'un feu (de jaune à rouge, revoir la figure 2) avec un feu rouge qui indique les minutes restantes de 3 jusqu'à 1.
- **Q2.** (1.5pt) Implémenter *nat123* (on veillera à préciser les contraintes éventuelles) et *sign*.

On spécifie une fonction permettant de passer au signal suivant du cycle :

Profil $sig_suiv : sign \rightarrow sign$

Sémantique : $sig_suiv(s)$ est le signal qui suit le signal s dans le cycle standard.

- **Q3.** (1pt) Compléter les exemples d'utilisation de *sig_suiv* :
 - 1. $sig_suiv(O) = \dots$
 - 2. $sig_suiv(R(1)) =$
 - 3. $sig_suiv(R(n)) =$

Pour le 3^e exemple, préciser les valeurs de n pour lesquelles l'équation est valide.

Q4. (2pt) Implémenter sig_suiv.

Deux feux ont des signaux dits *compatibles* si et seulement si l'affichage simultané de ces signaux n'entraîne pas un risque d'accident. On spécifie ainsi un prédicat (fonction de codomaine $\mathbb B$) assurant la compatibilité de deux signaux :

Profil $sig_compat : sign \rightarrow sign \rightarrow \mathbb{B}$

Sémantique : Les seuls cas incompatibles sont les signaux indiquant tous les deux aux conducteurs qu'ils peuvent traverser le carrefour (relire l'introduction de cette section).

- **Q5.** (1pt) Quels sont les cas incompatibles?
- **Q6.** (1.25pt) Compléter les exemples et la propriété :
- 1. *V* et *V* sont; *V* et *J* sont
- 2. et R(2) sont compatibles.

- 3. *O* et *O* sont
- 4. $\forall s \in sign, \ \forall n \in nat123 \dots$ et *s* sont compatibles.
- **Q7.** (2pt) Implémenter *sig_compat*.

1.2 Configurations du carrefour à trois branches

À un instant donné, la configuration des feux f_1 , f_2 et f_3 d'un carrefour à trois branches comme celui de la figure 1 sera modélisée par un triplet de signaux.

Par exemple, la configuration (V, O, J) indique que le feu f_1 est vert, le feu f_2 est orange et le feu f_3 est jaune.

Q8. (0.75pt) Implémenter un type appelé config représentant les configurations des carrefours à trois branches.

Une configuration est dite *sans danger* pour les conducteurs si les signaux des trois feux sont compatibles deux à deux. On spécifie ainsi le prédicat suivant :

```
Profil configSD: config \to \mathbb{B}

Sémantique : configSD (c) est vrai si et seulement si la configuration s est sans danger.
```

- **Q9.** (1pt) Donner quatre exemples distincts d'utilisation de ce prédicat : 3 avec une configuration dangereuse et 1 avec une configuration sans danger ; tous les exemples doivent inclure le constructeur *R*.
- **Q10.** (2pt) Implémenter *conf ig SD*. L'utilisation de la composition conditionnelle et de l'analyse par cas par filtrage est <u>interdite</u> dans cette question; votre réponse ne devra donc contenir <u>ni</u> if then else, <u>ni</u> match.

On considère maintenant des séquences de configurations :

```
type seqconfig = V | C of config * seqconfig
```

V construit des séquences vides ; C construit des séquences non vides par ajout à gauche d'une configuration sur une séquence de configurations.

On étend aux séquences la notion de configuration sans danger :

```
Profil seqconfigSD : seqconfig \rightarrow \mathbb{B}
```

Sémantique : seqconfigSD (s) est vrai si et seulement si toutes les configurations de la séquence s sont sans danger.

- **Q11.** (1.5pt) Donner des équations définissant seqconfigSD. L'implémentation en OCaml \underline{n} 'est pas demandée dans cette question.
- **Q12.** (1.5pt) Définir une mesure et montrer que $\forall s \in seqconfig$, l'évaluation de seqconfigSD(s) termine.
- Q13. (2pt) Implémenter sequentigSD.

1.3 Changements de configuration

Pour vérifier le bon fonctionnement du carrefour à trois feux, on veut s'assurer que les feux respectent les contraintes suivantes lorqu'ils changent de configuration :

contrainte 1 : au moins un feu est passé au signal suivant (par un changement de couleur ou bien par un changement de minute);

contrainte 2 : chaque feu a soit conservé le même signal, soit est passé au signal suivant.

Autrement dit, on veut éviter que des feux ne changent jamais (contrainte 1) et que des feux changent de signaux sans respecter le cycle standard de la figure 2 (contrainte 2).

Un enchaînement de configurations respectant ces contraintes est dit correct :

Profil $enchainOK : config \rightarrow config \rightarrow \mathbb{B}$

Sémantique: (enchainOK c_1 c_2) = vrai si et seulement si l'enchaînement de la configuration c_1 à la configuration suivante c_2 respecte les contraintes 1 et 2 détaillées ci-dessus.

Q14. (2pt) Compléter les exemples d'utilisation de *enchainOK* en justifiant vos réponses :

```
1. (enchainOK(J, V, R(1))(J, V, R(1))) = .... car
```

2.
$$(enchainOK(J, V, R(2))(J, V, R(1))) = car$$
......

3.
$$(enchainOK(J, V, R(2))(V, O, R(1))) = \dots car \dots$$

4.
$$(enchainOK(J, V, R(1))(J, O, V)) = car$$

Q15. (2pt) Implémenter *enchainOK* .

On étend la notion d'enchaînement correct aux séquences de configuration grâce au prédicat suivant :

Profil $segconfigOK : segconfig \rightarrow \mathbb{B}$

Sémantique : seqconfigOK(s) est vrai si et seulement si tous les enchaînements des configurations de s sont corrects.

Q16. (2pt) Donner au choix des équations ou une implémentation de *seqconfigOK*.

5/10



2 Questionnaire à choix multiples

20 pts

NE PAS RÉPONDRE SUR CET ÉNONCÉ. UTILISEZ LA FEUILLE DE RÉPONSES.

Questionnaire du QCM d'INF201, INF231

Répondre sur la feuille réponse à part

Question 1 & Quelle est le type de l'expression char_of_int(int_of_char('a')+1);;

A char

C float

B int

D bool

Question 2 \clubsuit Quel est le type de la fonction f définie par let f (x:int) (y:int): int = (x+y)/2

A float

 $\boxed{ ext{C}}$ intointoint

 $\boxed{\mathrm{B}}$ intightarrowint

D int

Question 3 & L'expression 2=(3=false)

A s'évalue à true

B s'évalue à false

C renvoie une erreur de type

Question 4 . L'expression if a then a else not a est équivalente à

A not a

C false

B ne peut pas s'exprimer simplement avec des opérateurs logiques.

D true

Question 5 & L'expression if a then b else (c=a) est équivalente à

A if a then b else not c

E aucune des autres réponses.

B a || b || c

 $\overline{\mathrm{F}}$ (a && b) || ((not a) && (not c))

C (a || c) && ((not a) || b)

G if a then b else true

|D| a || (not b) || c

|H| (not a) || b

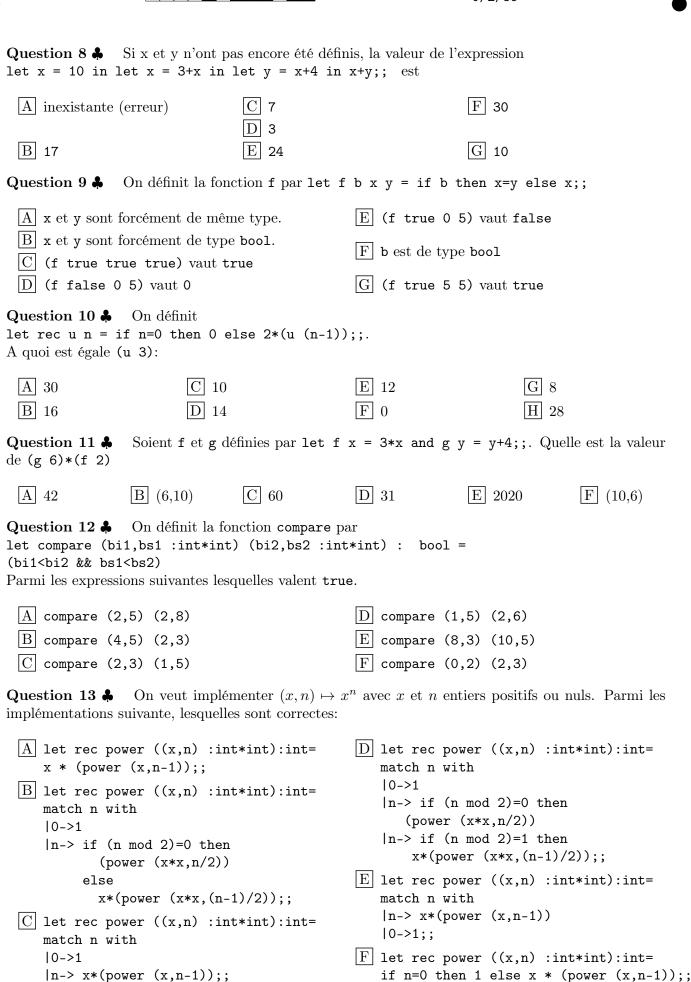
Question 6 \(\bigcap \) On veut créer un type etd qui renseigne pour un étudiant donné son âge, son numéro d'étudiant, son prénom et son nom. Quelle est la solution à choisir parmi les suivantes:

```
A type etd = int * int * string * string (*dans l'ordre (age, numéro d'étudiant, prénom, nom)*);;
```

- B type etd = Age(int) * Num_etd(int) * Prenom(string) * Nom(string);;
- C type etd = Age | Num_etd | Prenom | Nom;;
- D type etd = Age of int | Num_etd of int | Prenom of string | Nom of string;;

Question 7 - On veut créer un type distance qui permet de donner des distances en kilomètres ou en miles. Quelle sont les solutions envisageables parmi les suivantes:

- A type distance = float * float (*dans l'ordre (km, miles)*);;
- $|\overline{\mathrm{B}}|$ type distance = Miles of float | Km of float;;
- C type distance = float*unite_dist;; où le type unite_dist a été défini auparavant par type unite_dist= Km|Miles;;
- D type distance = Km * Miles;;



```
On définit le type intlist par type intlist = Nil | Cons of int*intlist;;
Question 14 ♣
On définit la fonction f par
let rec f (l:intlist):intlist = match l with
|Cons(x,Cons(y,11))-> Cons(x,Cons(x, f 11))
 A f termine pour toute entrée
 B f (Cons(3,Cons(2,Cons(1,Nil)))) renvoie une erreur
 C f (Cons(2,Cons(1,Nil))) vaut Cons(2,Cons(2,Nil))
 D Le filtrage (pattern matching) n'est pas exhaustif.
 E f (Cons(3,Cons(2,Cons(1,Nil)))) vaut (Cons(3,Cons(3,Cons(3,Nil))))
 |F| f ne termine sur aucune entrée
 |G| f (Cons(3,Cons(2,Cons(1,Nil)))) vaut (Cons(3,Cons(3,Cons(1,Nil))))
 |H| (f Nil) vaut Nil
Question 15 ♣
                 On définit le type intlist par type intlist = Nil | Cons of int*intlist;;
On définit la fonction f par
let rec f (l:intlist):int = match l with
|Nil-> 1
|Cons(x,11)-> x*(f 11)
 A f (Cons(3,Cons(2,Cons(1,Nil)))) vaut (3,2,1)
 B f (Cons(3,Cons(2,Cons(1,Nil)))) vaut 9
 |C| f ne termine pas pour certaines entrées
 D f (Cons(3,Cons(2,Cons(1,Nil)))) renvoie une erreur
 |E| f termine pour toute entrée
 |F| f (Cons(3,Cons(2,Cons(1,Nil)))) vaut 6
Question 16 . On definit le type intlist par type intlist = Nil | Cons of int*intlist;;
On veut implémenter une fonction f qui prend en entrée un entier n et renvoie la liste des n premiers
entiers dans l'ordre croissant. Quelles sont les implémentations correctes parmi les suivantes:
 A let rec f (n :int):intlist=
     match n with
     |0->Cons(n,Nil)
     |n-> Cons(n, f(n-1));;
 B aucune des autres réponses n'est correcte.
 |C| let rec f (n :int):intlist=
     let i=n in
     if (i=0) then Nil else let (i=i-1) in Cons(i+1,f i);;
 D let rec f (n :int):intlist=
     let i=0 in
```

if (i=n) then Nil else let (i=i+1) in Cons(i-1,f i);;

Question 17 \clubsuit On veut implémenter une fonction div qui prend comme entrées un entier positif a et un entier strictement positif b et renvoie le couple d'entier (q,r) formé du quotient et du reste dans la division euclidienne de a par b, c'est à dire $a = b \times q + r$ avec $0 \le r < b$. Quelles sont les implémentations correctes parmi les suivantes:

A let div a b = (a/b,a mod b);;
B let div a b =
 let q=int_of_float((float_of_int a) /. (float_of_int b)) in
 (q,a-b*q);;
C let rec div a b=
 if a<b then (0,a)
 else</pre>

Question 18 . Le type t défini par type t = F of int | A of int*int*t ;;

A est un type produit

(q+1,r);;

- B permet de former des séquences de int de
- C est un type somme

longueur impaire.

- D est un brave type
- E est un type énuméré
- F est un type récursif

Question 19 ♣ Le type t défini par type t = int*float est

let (q,r)=div (a-b) b in

- A un type somme
- B un type synonyme du type float*int
- C un type synonyme du type int*float
- D un type récursif
- E un type produit
- F un type énuméré

Question 20 \$\text{ On d\(\text{e}\) finite f (x:float):float = 3.*.x+.4.;;

- A f (-.2.) vaut 0.
- B f est une fonction affine
- |C| f (f 1.) vaut 10.

- D f (-.2.) vaut -.2.
- E f (f 1.) vaut 25.
- F f est de type float→float