

CONTROLE FINAL DE PROGRAMMATION LOGIQUE ET FONCTIONNELLE
LOGIQUE PROPOSITIONNELLE
EXERCICE 1 (3 POINTS)

Voici des formules. Donnez la liste de celles qui sont cohérentes et la liste de celles qui sont valides (i.e., qui sont des tautologies).

1. $(a \vee b) \wedge (\neg a \vee b) \wedge (a \vee \neg b)$
2. $a \rightarrow \neg a$
3. $(a \rightarrow b) \wedge (a \rightarrow \neg b)$
4. $(a \rightarrow b) \vee (a \rightarrow \neg b)$
5. $a \rightarrow (b \vee \neg b)$
6. $(b \wedge \neg b) \rightarrow a$

EXERCICE 2 (1 POINT)

Donnez un modèle de la formule suivante :

$$(\neg a \vee \neg b \vee \neg c) \wedge (\neg a \vee b \vee \neg d) \wedge (a \vee \neg b \vee \neg e) \wedge (a \vee b \vee \neg f) \wedge c \wedge e \wedge f$$

EXERCICE 3 (2 POINTS)

On dit que la suite Booléenne x_1, x_2, \dots, x_n est un bargraph si elle est constituée d'une séquence éventuellement vide de 1 suivie uniquement de 0. Par exemple, les bargraphs de 4 valeurs sont 0000, 1000, 1100, 1110 et 1111.

Donnez une formule propositionnelle qui modélise la propriété : "les valeurs des variables v_1, v_2, v_3, v_4 représentent un bargraph."

LOGIQUE DU 1ER ORDRE
EXERCICE 4 (2 POINTS)

Soient les deux formules suivantes :

- $\Sigma_1 = \forall X \forall Y \forall Z [(r(X, Y) \wedge r(Y, Z)) \rightarrow r(X, Z)]$
- $\Sigma_2 = \forall X \forall Y [r(X, Y) \rightarrow r(Y, X)]$

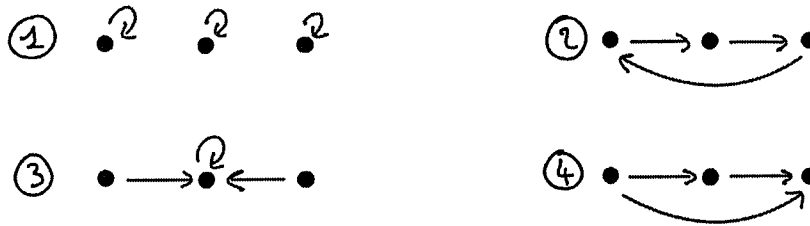
Donnez une interprétation I_1 qui satisfait Σ_1 et falsifie Σ_2 . Donnez une interprétation I_2 qui falsifie Σ_1 et satisfait Σ_2 . Les deux interprétations doivent avoir le domaine $\{\alpha, \beta, \omega\}$.

EXERCICE 5 (3 POINTS)

Voici deux formules

- $\Omega_1 = \forall X \exists Y \forall p(X, Y)$
- $\Omega_2 = \exists Y \forall X p(X, Y)$

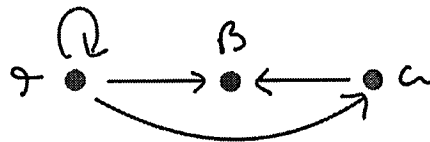
et 4 interprétations du prédicat p numérotées de 1 à 4.



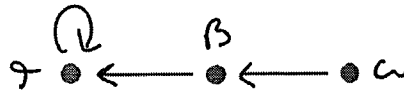
Donnez la liste des interprétations qui, parmi les 4 proposées, satisfont Ω_1 . Donnez la liste des interprétations qui, parmi les 4 proposées, satisfont Ω_2 .

EXERCICE 6 (1 POINT)

On considère une relation r sur un domaine d'interprétation D . On dit que r relie X à Y si et seulement si le couple (X, Y) appartient à r . Dans l'exemple ci-dessous, r relie α à α , α à β , α à ω et ω à β .



On appelle relation **fonctionnelle** sur $D \times D$ toute relation qui relie tout élément de D à au plus un élément de D (Sur le graphique, de chaque élément part soit aucune flèche, soit une seule flèche). Par exemple la relation présentée en exemple ci-dessus n'est **pas** fonctionnelle car elle relie α à 3 éléments. Par contre, la relation représentée ci-dessous **est** fonctionnelle.



Par convention, on considère que le prédicat $\text{egal}/2$ s'interprète comme l'égalité standard, i.e., $\text{egal}(X, Y)$ est vrai si et seulement si X et Y ont la même valeur, i.e. représentent le même élément du domaine d'interprétation.

Donnez une formule de la logique du premier ordre (utilisant les prédicats $\text{egal}/2$ et $r/2$) qui modélise la propriété : "la relation r est fonctionnelle".

PROLOG

EXERCICE 7 (2 POINTS)

Soit le programme suivant.

```
val(1).
val(2).
val(3).
```

```
gen([X,Y]) :- val(X), val(Y).
```

Le but $\text{gen}(L)$ produit toutes les listes de deux valeurs prises parmi 1,2,3 : [1,1], [1,2], [1,3], [2,3], etc.

Définissez un prédicat `genere/2` tel que le but `genere(N, L)`, avec N un entier en entrée, fasse remonter dans la variable de sortie L toutes les listes de N éléments parmi ceux pouvant satisfaire le prédicat `val/1`. Par exemple, le but `genere(3, R)` fait remonter dans R toutes les listes de trois éléments parmi 1,2,3. Le but `genere(2, L)` produit les mêmes listes que le but `gen(L)`.

`genere(0, -----)`.

`genere(N, [T|Q]) :- N>0, N1 is N-1, -----` .

EXERCICE 8 (2 POINTS)

Définissez un prédicat `ins/3` tel que `ins(L, X, R)`, où L est une liste d'entrée et X une valeur d'entrée, fasse remonter dans la variable de sortie R toutes les listes pouvant être obtenues en insérant X à une position quelconque dans L . Par exemple, le but `ins([1,2], 3, R)` a pour résultat $R=[3,1,2]$, $R=[1,3,2]$, $R=[1,2,3]$.

Indice : Pour produire la liste de sortie, il faut soit ajouter X au début de la liste d'entrée, soit l'insérer dans la queue de la liste d'entrée en conservant son élément de tête.

EXERCICE 9 (2 POINTS)

On représente des expressions arithmétiques par des termes fonctionnels. Les entiers 0, 1, 2... sont représentés par les termes fonctionnels `v(1)`, `v(2)`, `v(3)`... Une somme de deux expressions arithmétiques A et B est représentée par `plus(A, B)`, un produit de deux expressions arithmétiques A et B est représentée par `mul(A, B)`. Par exemple, l'expression $(2 \times 3) + (7 \times 5)$ sera représentée par le terme fonctionnel :

`plus(mul(v(2),v(3)), mul(v(7),v(5)))`

Vous devez définir le prédicat `eval/2` tel que le but `eval(E, R)` fasse remonter dans la variable de sortie R la valeur de l'expression arithmétique représentée par le terme fonctionnel E donné en entrée. Par exemple, le but suivant...

`eval(plus(mul(v(2),v(3)), mul(v(7),v(5))), R)`.

... produit le résultat $R = 41$.

EXERCICE 10 (2 POINTS)

Complétez la définition du prédicat `stat/3` qui permet de compter le nombre d'additions et multiplications dans une expression arithmétique. Par exemple, le but...

`stat(plus(mul(v(2),v(3)), mul(v(7),v(5))), A, M)`.

... produit le résultat $A = 1$, $M = 2$ car l'expression donnée en entrée dans le premier slot comporte 2 multiplications et une addition.

`stat(v(_), 0, 0)`.

`stat(plus(X, Y), A, M) :- stat(X, A1, M1), stat(Y, A2, M2), A is -----, M is -----`.

`stat(mul(X, Y), A, M) :- -----`.