

Algorithmique et graphes, thèmes du second degré

Feuille TD n°1 – Exercices d'algorithmique ... éléments de correction ...

Exercice 1. Résolution d'une équation du 1^{er} degré

Écrire un algorithme permettant de résoudre une équation à coefficients réels de la forme $ax + b = 0$ (a et b seront entrés au clavier).

Réponse. L'algorithme est le suivant :

```
Algorithme equationPremierDegré
# cet algorithme résout une équation de la forme  $ax + b = 0$ 
# a et b sont entrés au clavier.
variables  a, b : réels
début
    # lecture données
    Entrer ( a, b )
    # résolution de l'équation
    # cas où  $a = 0$ 
    si ( a = 0 )
    alors
        si ( b = 0 )
            alors Afficher ( "Tous les réels sont solution" )
            sinon Afficher ( "Pas de solution" )
        # cas où  $a \neq 0$ 
        sinon
            Afficher (  $-b / a$  )
    fin_si
fin
```

Exercice 2. Minimum de trois nombres

Écrire un algorithme permettant d'afficher le plus petit de trois nombres entrés au clavier.

Réponse. Un algorithme possible est le suivant : si a est plus petit que b, il suffit de comparer a à c... sinon, il faut comparer b à c :

```
Algorithme minimumTroisNombres
# cet algorithme permet d'afficher le plus petit de trois nombres
# entrés au clavier.
variables  a, b, c : entiers naturels
début
    # lecture données
    Entrer ( a, b, c )
    # comparaisons
    si ( a < b )
    alors
        si ( a < c )
            alors Afficher ( a )
            sinon Afficher ( c )
        fin_si
    sinon
        si ( b < c )
```

```

        alors Afficher ( b )
        sinon Afficher ( c )
        fin_si
    fin_si
fin

```

Exercice 3. Durée d'un vol d'avion

Écrire un algorithme permettant de calculer la durée d'un vol d'avion, connaissant l'horaire de départ (heures et minutes) et l'horaire d'arrivée (heures et minutes), sans convertir les horaires en minutes. On suppose que le vol dure moins de 24 heures.

Réponse. On effectue le calcul sans tenir compte des valeurs... et on ajuste le cas échéant. L'algorithme est alors le suivant :

```

Algorithme duréeVolAvionSansConversion
# cet algorithme permet de calculer la durée d'un vol d'avion
# sans convertir les horaires de départ et d'arrivée en minutes.
variables    h_depart, m_depart, h_arrivee, m_arrivee : entiers naturels
             h_duree, m_duree : entiers naturels
début
    # lecture données
    Entrer ( h_depart, m_depart, h_arrivee, m_arrivee )
    # calcul de la durée
    h_duree ← h_arrivee - h_depart
    m_duree ← m_arrivee - m_depart
    # on rectifie les minutes si nécessaire
    si ( m_duree < 0 )
    alors    m_duree ← 60 + m_duree
            h_duree = h_duree - 1
    fin_si
    # on rectifie les heures si nécessaire
    si ( h_duree < 0 )
    alors    h_duree = 24 + h_duree
    fin_si
    # affichage résultat
    Afficher ( h_duree, m_duree )
fin

```

Exercice 4. Lecture d'algorithme

Que fait l'algorithme suivant ?

```

Algorithme mystèreBoucle2
# c'est à vous de trouver ce que fait cet algorithme...
variables    a, b, c : entiers naturels
début
    # lecture des données
    Entrer ( a, b )
    # initialisation et calculs
    c ← 1
    tantque ( b ≠ 0 )
    faire    si ( ( b mod 2 ) = 1 )
            alors    c ← c * a
            fin_si
            a ← a * a
            b ← b div 2
    fin_tantque
    # affichage résultat
    Afficher ( c )

```

fin

Réponse. Cet algorithme calcule la valeur de a élevé à la puissance b (exponentiation rapide). Cet algorithme utilise le même principe que le précédent : cette fois, c'est la décomposition binaire de b qui est utilisée. La variable a , elle, prend successivement les valeurs a , a^2 , a^4 , a^8 , etc. Lorsqu'un tour de boucle correspond à un 1 dans la décomposition binaire de b , la variable c « cumule par produit » la puissance correspondante de a .

Ainsi, pour $b = 21 = 2^4 + 2^2 + 2^0$, la variable c vaudra finalement $a * a^4 * a^{16} = a^{1+4+16} = a^{21} = a^b$. Cet algorithme calcule donc la valeur de a à la puissance b , ce que l'on peut aisément vérifier en le faisant tourner sur un (petit) exemple...

Exercice 5. Afficher les diviseurs d'un entier

Écrire un algorithme permettant d'afficher les diviseurs d'un entier naturel par ordre croissant.

Réponse. La boucle Pour vient encore à notre rescousse ici (notons qu'il est inutile cependant de parcourir l'intervalle $[n/2 + 1, n]$). Attention, si $n = 0$, tous les entiers divisent n !...

L'algorithme est le suivant :

```
Algorithme diviseursOrdreCroissant
# cet algorithme permet d'afficher les diviseurs d'un entier naturel
# par ordre croissant
variables  n, diviseur : entiers naturels
début
    # lecture des données
    Entrer ( n )
    # cas où n est nul
    si ( n = 0 )
    alors Afficher ( "Tous les entiers non nuls sont diviseurs de 0" )
    # cas général
    sinon
        # boucle de parcours, si diviseur divise n, on l'affiche
        pour diviseur de 1 à n div 2
        faire      si ( n mod diviseur = 0 )
                    alors      Afficher ( diviseur )
                    fin_si
        fin_pour
    Afficher ( n )
    fin_si
fin
```

Exercice 6. Nombre premier

Écrire un algorithme permettant de déterminer si un entier naturel entré au clavier est premier.

Réponse. Il suffit de chercher un diviseur de n dans l'intervalle $[2, \text{RacineCarrée}(n)]$. Dès qu'un tel diviseur est trouvé, le nombre n n'est pas premier. On utilisera donc la structure tantque qui permet d'arrêter la recherche dès qu'un diviseur est découvert.

L'algorithme est le suivant :

```
Algorithme nombrePremier
# cet algorithme permet de déterminer si un entier naturel entré au
clavier # est premier
variables  n, diviseur : entiers naturels
           rac : réel
début
    # lecture des données
    Entrer ( n )
    # initialisations
```

```

rac ← RacineCarrée ( n )           # fonction racine carrée
diviseur ← 2

    # boucle de recherche d'un diviseur
tantque ( ( n mod diviseur ≠ 0 ) et ( diviseur ≤ rac ) )
faire
    diviseur ← diviseur + 1
fin_tantque

    # affichage résultat
si ( diviseur > rac )
alors    Afficher ( "Le nombre est premier" )
sinon    Afficher ( "Le nombre n'est pas premier" )
fin_si

fin

```

Exercice 7. Nombres premiers jumeaux inférieurs à 1000

Deux nombres premiers sont jumeaux si leur différence vaut 2 (par exemple, 5 et 7 sont deux nombres premiers jumeaux). Écrire un algorithme permettant d'afficher tous les couples de nombres premiers jumeaux inférieurs à 1000.

Réponse. Il suffit de modifier l'algorithme précédent, en mémorisant le dernier nombre premier trouvé. On obtient alors :

```

Algorithme nombresPremiersJumeaux
# cet algorithme permet d'afficher la liste de tous les nombres premiers
# inférieurs à 100
variables    i, n, nprec, diviseur : entiers naturels
            rac : réel
début
    # initialisation
    nprec ← 2
    # boucle principale
    pour i de 3 à 999
    faire
        # initialisations
        rac ← RacineCarrée ( n )           # fonction racine carrée
        diviseur ← 2

        # boucle de recherche d'un diviseur
        tantque ( ( n mod diviseur ≠ 0 ) et ( diviseur ≤ rac ) )
        faire
            diviseur ← diviseur + 1
        fin_tantque

        # si n premier
        si ( diviseur ≤ rac )
        alors    # jumeau avec nprec ?
                si ( n - nprec = 2 )
                alors    Afficher ( nprec, n )
                fin_si
                # on met à jour nprec
                nprec ← n
        fin_si
    fin_pour
fin

```

Exercice 8. Calcul du n^{ième} nombre de Fibonacci

Écrire un algorithme permettant de calculer le nombre de Fibonacci $F(n)$: $F(0) = 0$, $F(1) = 1$, et $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$.

Réponse. On mémorise les valeurs de $F(n)$ et $F(n-1)$, que l'on maintient à jour au fur et à mesure de l'avancée du calcul...

L'algorithme est le suivant :

```
Algorithme nombreFibonacci
# cet algorithme permet de calculer le nombre de Fibonacci F(n)
variables n, i, fibo, moins1 : entiers naturels
début
    # lecture des données
    Entrer ( n )
    # initialisations
    fibo ← 1
    moins1 ← 0
    # test si cas simple ( n = 0 )
    si ( n = 0 )
    alors Afficher ( 0 )
    sinon
        # boucle de calcul pour le cas général
        pour i de 2 à n
        faire fibo ← fibo + moins1
            moins1 ← fibo - moins1
        fin_pour
        # affichage résultat
        Afficher ( fibo )
    fin_si
fin
```

Remarquons ici les opérations du corps de boucle pour : nous nous sommes permis d'utiliser un artifice évitant l'utilisation d'une variable supplémentaire. Si nous avons effectué par exemple 3 tours de boucles, nous avons $\text{moins1} = 2$ et $\text{fibo} = 3$ (on a calculé $F(4)$).

Au 4^{ème} tour, nous faisons $\text{fibo} \leftarrow 3 + 2 = 5$, puis $\text{moins1} \leftarrow 5 - 2 = 3$, ce qui est bien correct.