

corrigé

5a.

boucle :

```
function v = ATS(x,y,n)
```

```
a = x; b = y; c = b+2a;
```

```
for i = 1 : n do
```

```
    a = b; b = c; c = b+2a;
```

```
end
```

```
v = a
```

```
endfunction
```

5b.

```
function v = G(x,y,n)
```

```
v =  $\frac{1}{3} ((2x - y) (-1)^n + (x + y) 2^n)$ 
```

```
endfunction
```

5c. G est plus efficace car il n'y a pas d'itération.

Corrigé

1. On suit pas à pas ce que fait le programme :

qd $i = 1$: rien

qd $i = 2$: $nb = 1$

qd $i = 3$ à 6 : rien

qd $i = 7$: $nb = 1+1 = 2$

qd $i = 8$ à 11 : rien

qd $i = 12$: $nb = 2+1$

qd $i = 13$: rien

qd $i = 14$: $nb = 3+1 = 4$

qd $i = 15$: rien

... On voit que ce programme calcule le nombre de séquences de 1.

2. function $T = g(t)$

$n = \text{length}(t)$

$a = 0$; $A = 0$; $B = 0$; $C = 0$;

 for $i = 1$: $n-1$ do

 if $t(i) < t(i+1)$ do

$j = i+1$; $a = 0$;

 while $t(j) == 1$ do

$a = a+1$; $j = j+1$;

 end

 if $a > A$ do

$A = a$; $B = i+1$; $C = i+a$;

 end

 end

$T = [B \ C \ A]$

endfunction

Corrigé

1. On peut utiliser une boucle « tant que »

en métalangage :

```
a=1;  
tant que  $\frac{1}{5a^5} \geq eps$   
a=a+1;  
a
```

en scilab :

```
function fin=F(eps)  
    fin=1;  
    while  $\frac{1}{5fin^5} \geq eps$   
        fin=fin+1;  
    end  
endfunction
```

2. En scilab :

```
function somme = S(N)  
    somme = 0;  
    for n=1 : N  
        somme = somme +  $\frac{1}{n^6}$ ;  
    end  
endfunction
```

3. $\pi^6 = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{945}{n^6} = \sum_{n=1}^N \frac{945}{n^6} + \sum_{n=N+1}^{\infty} \frac{945}{n^6}$ et $\sum_{n=N+1}^{\infty} \frac{945}{n^6} \leq \frac{945}{5N^5} \leq eps$ On veut donc que $\frac{1}{5N^5} \leq \frac{eps}{945}$

Avec les fonctions fin=F(eps) et somme=S(N) : $N = F\left(\frac{eps}{945}\right)$ puis pi6 = S(N)*945

En scilab :

```
function pi6=Pi(eps)  
    fin=1;  
    while  $\frac{1}{5fin^5} \geq \frac{eps}{945}$   
        fin = fin + 1;  
    end  
    somme = 0;  
    for n=1 : fin  
        somme = somme +  $\frac{1}{n^6}$   
    end  
    pi6 = somme*945  
endfunction
```

Corrigé 2019

Q1 :

On sait que $0 < \alpha < 1$; que $a \leq \alpha \leq b$; que $b - a \leq \varepsilon$ et que $sh(\alpha) = 1$

```
function [a, b] = dichotomie(eps)
```

```
    a = 0
```

```
    b = 1
```

```
    while b - a > eps
```

```
        c = (a + b)/2
```

```
        if sinh(c) < 1 then a = c
```

```
            else b = c
```

```
        end
```

```
    end
```

```
endfunction
```

Q 2 :

On sait que : $I_0 = \alpha$; que $\alpha \simeq 0.881$ et que $I_{n+1} = \frac{\sqrt{2}}{2^{n+2}} - \left(\frac{2n+1}{2^{n+2}}\right) I_n$.

```
I = 0.881
```

```
for i = 1 to n do
```

```
    I = (sqrt(2)/2 * i + 2) - (2 * i + 1)/(2 * i + 2) * I
```

```
end
```

```
endfunction
```

Cours 2020

Partie C – Résolution approchée d'un problème de Cauchy

1. Après calculs :

$$u_{n+2} = \frac{n^2}{N^4} - \left(\frac{1}{N^2} + 1 \right) u_n + 2u_{n+1}$$

2. Pour ne pas alourdir la fonction, nous supposons que $N \geq 2$ comme le suggère l'écriture du vecteur dans l'énoncé : $[u_0, u_1, \dots, u_N]$.

La fonction `cauchy(N)` en pseudo-code et en Scilab :

Fonction cauchy(N)

cauchy ← vecteur nul à $N + 1$ composantes

cauchy(1) = 0

cauchy(2) = $1/N$

pour i valant de 3 à $N + 1$ **faire**

cauchy(i) ← $2 \times$ *cauchy*($i - 1$) -

$(1/N^2 + 1) \times$ *cauchy*($i - 2$) + $(i - 2)^2/N^4$

fin

retourner *cauchy*

```
function [cauchy]=cauchy(N)
```

```
cauchy=zeros(1,N+1)
```

```
cauchy(2)=1/N
```

```
for i=3:N+1
```

```
cauchy(i)=2*cauchy(i-1)-(1/N
```

```
^2+1)*cauchy(i-2)+(i-2)^2/N^4
```

```
end
```

```
endfunction
```

3. En augmentant N , on échantillonne plus finement l'intervalle $[0, 1]$ et on améliore la solution approchée.

Pour une valeur N du paramètre, on calcule un vecteur de taille $N + 1 \underset{+\infty}{\sim} N$. Le temps de calcul augmente linéairement en fonction de N .

Exo 3 } Partie C

① $\left(\frac{(-1)^n x^{2n}}{n!}\right)$ est alternée

$$\left|\frac{(-1)^n x^{2n}}{n!}\right| = \frac{|x|^{2n}}{n!} = a_n \rightarrow \frac{a_{n+1}}{a_n} = \frac{|x|^2}{(n+1)} < 1 \text{ dès que } n > |x|^2 \text{ car } n \geq n_x$$

donc la suite (a_n) est décroissante et $\rightarrow 0$

② fonction FAPPROX(x, ε)

$$n \leftarrow \lceil |x| - 1 \rceil \quad y \leftarrow 0 \quad t \leftarrow -1 \quad n \leftarrow 0$$

$$\text{tant que } \frac{x^{2(n+1)}}{(n+1)!} > \varepsilon$$

$$y \leftarrow y + t$$

$$n \leftarrow n + 1$$

$$t \leftarrow -tx^2/n^2$$

fin du tant que

renvoyer y

fin fonction

en effet, à la 1^{ère} étape :

$$y = 1 \quad (\text{lemme pour } n=0)$$

$$n = 1$$

$$t = -x^2$$

2^{ème} étape :

$$y = 1 - x^2$$

$$n = 2$$

$$t = \frac{x^4}{2^2}$$

3^{ème} étape :

$$y = 1 - x^2 + \frac{x^4}{2^2}$$

$$n = 3$$

$$t = \frac{x^4}{2^2} \cdot \frac{x^2}{3^2} = \frac{x^6}{3!}$$

⋮

(C4) $\int_0^1 |S_n(t) - I| dt \leq \int_0^1 \frac{t^{2n}}{2n+1} dt \leq \int_0^1 \frac{t^{2n}}{2n} dt = \int_0^1 \frac{t^{2n-1}}{2n} dt$

Avec la Q.C.2: $|S_n(t)| \leq \frac{t^{2n+1}}{2n+1}$, donc

$$|S_n(t) - I| \leq \int_0^1 \frac{t^{2n}}{2n+1} dt = \left[\frac{t^{2n+1}}{(2n+1)^2} \right]_0^1 = \frac{1}{(2n+1)^2} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$$

donc $\lim_{n \rightarrow +\infty} S_n(t) - I = 0$, donc $\boxed{\lim_{n \rightarrow +\infty} S_n(t) = I}$

(C5) pour avoir $\epsilon = 10^{-4}$ par, il faut $\frac{1}{(2n+1)^2} \leq 10^{-4}$
 c-à-d $(2n+1)^2 \geq 10^4 \Leftrightarrow 2n+1 \geq 10^2 \Leftrightarrow 2n \geq 99 \Leftrightarrow n \geq 49,5$

on peut prendre $N = 50$

(C6) $S_n(t) = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{t^k}{(2k+1)^2}$

(C7)

```

function s = S(n)
a = 1
for k = 1:n-1 do
a = a + t^k / (2k+1)^2
end
s = a
endfunction
    
```

```

function trouve = f(e)
N = 1
while 1 / (2N+1)^2 > e do N = N+1
end
trouve = N
endfunction
    
```

(C8)

```

e = 10^-10
N = f(e)
s = S(N)
s
    
```

(50 000)