

①

Mettre sous les nombres binaires
puis en decimal : $\{2, 3, -1, 2\}$

$$\begin{array}{ll}
 \begin{array}{l}
 0,125 \downarrow \\
 1,00 \times 2^{-1} \\
 1,01 \times 2^{-1} \\
 1,10 \times 2^{-1} \\
 1,11 \times 2^{-1} \\
 \downarrow \\
 0,250 \downarrow \\
 1,00 \times 2^0 \\
 1,01 \times 2^0 \\
 1,10 \times 2^0 \\
 1,11 \times 2^0 \\
 \downarrow \\
 0,5 \downarrow \\
 1,00 \times 2^1 \\
 1,01 \times 2^1 \\
 1,10 \times 2^1 \\
 1,11 \times 2^1 \\
 \downarrow \\
 1 \downarrow \\
 1,00 \times 2^2 \\
 1,01 \times 2^2 \\
 1,10 \times 2^2 \\
 1,11 \times 2^2
 \end{array}
 &
 \begin{array}{ll}
 (0,5)_{10} & \checkmark \\
 (0,625)_{10} & \checkmark \\
 (0,750)_{10} & \checkmark \\
 (0,875)_{10} & \checkmark \\
 \downarrow \\
 (-1)_{10} \\
 (1,250)_{10} \\
 (1,5)_{10} \\
 (1,750)_{10} \\
 \downarrow \\
 (2)_{10} \\
 (2,5)_{10} \\
 (3)_{10} \\
 (3,5)_{10} \\
 (4)_{10} \\
 (5)_{10} \\
 (6)_{10} \\
 (7)_{10}
 \end{array}
 \end{array}$$

1,2,1 - nombres flottants

Exercice 1 :

$$M = (1 - 10^{-4}) 10^{1+1} = 10^5 - 10^1 = 99990$$

$$m = \beta^{\text{expos}} = 10^{-4}$$

$$\mu = \frac{1}{2} 10^{-4} = \frac{1}{2} 10^{-3} = \frac{10^{-3}}{2}$$

(logico est l'expres)

A

②

Formules

$$M = (1 - \beta^{-p}) \beta^{e_{\max} + 1}$$

$$m = \beta^{e_{\min}}$$

$$u = \frac{1}{2} \beta^{1-p}$$

$$\tilde{M} = \frac{M + \beta^{e_{\max} + 1}}{2} = \frac{9,999 \cdot 10^4 + 10^5}{2} = 9,995 \cdot 10^4$$

$fp(1,0015) = 1,002$ règle de l'arrondissement
flottant dont le dernier chiffre est paire

$$fp(1,234 \cdot 10^{-3}) = 1,234 \cdot 10^{-3}$$

$$fp(1,234 \cdot 10^{-5}) = \underline{0,1234} \cdot 10^{-4} \rightarrow 0,123 \cdot 10^{-4}$$

$fp(9,9995 \cdot 10^4) = \text{Inf}$ car \tilde{M}
+ Inf par défaut

$$fp(9,99949 \cdot 10^4) = 9,99 \cdot 10^4$$

$$fp(1,234 \cdot 10^5) = \text{Inf}$$

Exercice n° 2

Maths

Norm ③

$$1) \quad u = \frac{1}{2} \cdot 10^{-8} = \frac{b^{-7}}{2} = 5 \cdot 10^{-8}$$

$$2) \quad (11111113 \oplus -1111111) \oplus 7,511111$$

$$= \begin{array}{r} 1111113 \\ -1111111 \\ \hline 0000002 \end{array}$$

$$2 + 7,511111 = 9,511111$$

2^e méthode :

$$1111113 \oplus (-11111 \oplus 7,51111)$$

$$\begin{array}{r} 1111111 \\ -11111 \\ \hline 7,51111 \\ -1111103,4888889 \end{array}$$

Résultat exacte

$$-1111103,4888889$$

Résultat machine if (---) = -1111103

Formules :

$$en = \frac{ra - re}{re}$$

(u)

$$1111113 \oplus -1111103 = 10$$

$$x \neq 0$$

"^{*} yomé" approximation "de x

$|x-y| \rightarrow$ erreur absolue $\left(\frac{x-y}{y} \right)$

$\left| \frac{x-y}{x} \right| \rightarrow$ erreur relative.

$\frac{x-y}{x} \rightarrow$ erreur relative signée

$$\left| \frac{x-y}{x} \right| \leq E$$

$$\Leftrightarrow y = x(1+\varepsilon)$$

$$\text{avec } |\varepsilon| \leq E$$

Exercice n°3

On pose $e = \frac{x-y}{x} \quad |e| \leq E$

$$\begin{aligned} xe &= x-y \\ y &= x + xe \\ y &= x(1+e) \quad |e| \leq E \end{aligned}$$

Exercice n°4

$$1) (0,2)_{10} = (\dots)_{2}$$

$$(0,2)_{10} = d_1 2^{-1} + d_2 2^{-2} + d_3 2^{-3} + \dots$$

$$= \sum_{k \geq 1} d_k 2^k$$

But : Gramer d_1, d_2, d_3

Comment ?

on multiplie par 2 ce qu'on prend
la partie entière

$$0,2 \times 2 = 0,4$$

$$\left. \begin{array}{l} 0 = [0,4] \rightarrow \text{floor} \\ [-] \rightarrow \text{ceil} \end{array} \right\} \Rightarrow \begin{array}{l} d_1 = 0 \\ \cancel{d_2 = 0} \\ \cancel{d_3 = 1} \end{array}$$

$$(0,4)_{10} = d_2 2^{-1} + d_3 2^{-2} + \dots$$

$$0,4 \times 2 = 0,8 \rightarrow \text{et } [0,8] = 0 \rightarrow d_2 = 0$$

$$0,8 \times 2 = 1,6 \rightarrow \text{et } [1,6] = 1 \rightarrow d_3 = 1$$

$$1,6 \times 2 = 3,2 \rightarrow \text{et } [3,2] = 1 \rightarrow d_4 = 1$$

$$0,2 \times 2 = 0,4 \rightarrow \text{et } [0,4] = 0 \rightarrow d_5 = 0$$

si on a un un nombre > 1, on lui retire 1
sinon on le reprend quelques

(6)

On obtient ainsi :

$$(0,2)_{10} = (0,0011001100110011\dots)_2$$

2) $(0,1)_{10} = (\dots)_2$

Boncôle

$0,1 \times 2 = 0,2$	$[0,2] = 0$	$\rightarrow d_1 = 0$
$0,2 \times 2 = 0,4$	$[0,4] = 0$	$\rightarrow d_2 = 0$
$0,4 \times 2 = 0,8$	$[0,8] = 0$	$\rightarrow d_3 = 0$
$0,8 \times 2 = 1,6$	$[1,6] = 1$	$\rightarrow d_4 = 1$
$0,6 \times 2 = 1,2$	$[1,2] = 1$	$\rightarrow d_5 = 1$
$0,2 \times 2 = 0,4$	$[0,4] = 0$	$d_6 = 0$

$$(0,1)_{10} = (0,000110011\dots)_2 \rightarrow b_1 b_2 b_3 b_4$$

$$(0,4)_{10} = (0,0110011\dots)_2 \rightarrow b_1 b_2 b_3 b_4$$

3) $F(2, 53, -1022, 1023)$

$$(0,2)_2 = (1, \underbrace{100}_1 \underbrace{1100}_2 \underbrace{1100}_3 \underbrace{1100}_4 11 \dots)_2 \times 2^{-3}$$

$$53 = 13 \times 4 + 1$$

\Leftarrow "double"

$$m_p = (1, 100 \dots 1100)_2 \cdot 2^{-3}$$

$$m_d = (1, 100 \dots 1101)_2 \cdot 2^{-3}$$

\hookrightarrow on aura m_d qui est nombre flottant le plus proche

Exercice n°5

$$1) x_c = ((a * b) *) / (c * e)$$

$$x_c = ((a \otimes b) \otimes c) \odot (d \oplus e))$$

On suppose que tous les résultats ne donnent pas d'overflow ~~(bien sûr)~~ et pas d'underflow

overflow : $| \text{résultat} | \geq \tilde{M}$

underflow : $| \text{résultat} | < m$

et résultat $\notin \mathbb{F}(\beta, p_1 \dots)$

$$a \otimes b = f\ell(a \times b) = a \times b (1 + \varepsilon_1) \text{ avec } |\varepsilon_1| \leq \epsilon$$

on pose $r = a \otimes b$

$$\begin{aligned} r \otimes c &= f\ell(r \times c) (1 + \varepsilon_2) \\ (r \otimes c) \otimes d &= (r \times c) \times d (1 + \varepsilon_2) (1 + \varepsilon_3), \\ (r \otimes c) \otimes d & \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} r \otimes c &= r \times c (1 + \varepsilon_2) \\ ((a \otimes b) \otimes c) &= a \times b \times c (1 + \varepsilon_1) (1 + \varepsilon_2) \end{aligned}$$

$$s = d \oplus e = d * e (1 + \varepsilon_3)$$

$$(a \otimes b) \otimes c / d \oplus e = a \times b \times c / d * e * \frac{1 + \varepsilon_1 (1 + \varepsilon_2)}{1 + \varepsilon_3} (1 + \varepsilon_4)$$

$$x_c = \frac{(1 + \varepsilon_1) (1 + \varepsilon_2) (1 + \varepsilon_3)}{(1 + \varepsilon_4)}$$

(8)

$$x_e = x(1+\delta) \quad \hookrightarrow \text{erreur relative signée}$$

$$q = (1 + \varepsilon_1)(1 + \varepsilon_2) \text{ avec } |\varepsilon_1| < \mu$$

$$= 1 + \underbrace{\varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \varepsilon_1 \varepsilon_2}_{\delta \text{ (delta)}} + |\varepsilon_2| < \mu$$

$$= 1 +$$

$$|\delta| = |\varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \varepsilon_1 \varepsilon_2|$$

$$\leq |\varepsilon_1| + |\varepsilon_2| + |\varepsilon_1 \varepsilon_2| = 2\mu + \mu^2$$

Exercice 6

$$\frac{(1 + \varepsilon_1) \cdots (1 + \varepsilon_n)}{(1 + \varepsilon_{n+1}) \cdots (1 + \varepsilon_m)}$$

$$m\mu \leftarrow 1 = 1 + \delta \text{ avec } |\delta| \leq \frac{m\mu}{1 - m\mu}$$

Exercice 5 (suite)

$$x_e = x(1+\delta)$$

$$|\delta| \leq \frac{4\mu}{1 - 4\mu}$$

② Exos (suite)

$$2) S = \sum_{k=1}^m x_k$$

$$S \leftarrow 0$$

Pour k de 1 à m

$$S \leftarrow S + x_k$$

pour

$$x = ((x_1 \oplus x_2) \oplus x_3) \oplus x_4$$

$$S_c = \underbrace{(x_1 + x_2)}_{+ x_3} (1 + \varepsilon_1) \dots (1 + \varepsilon_{m-1})$$

$$+ x_3 (1 + \varepsilon_2) \dots (1 + \varepsilon_{m-1})$$

$$+ x_4 (1 + \varepsilon_3) \dots (1 + \varepsilon_{m-1})$$

$$+ x_m (1 + \varepsilon_{m-1})$$

$$x_1 \oplus x_2 = f\bar{f}(x_1 + x_2) = (x_1 + x_2)(1 + \varepsilon_i)$$

avec $|\varepsilon_i| \leq \mu$

ε_i = erreur relative signée introduite lors de la i ème opération

$$(x_1 \oplus x_2) \oplus x_3 = f\bar{f}(f\bar{f}(x_1 + x_2) + x_3) =$$

$$= (((x_1 + x_2) + 1 + \varepsilon_1) + x_3)(1 + \varepsilon_2)$$

$$= (x_1 + x_1 \varepsilon_1 + x_2 + x_2 \varepsilon_2 + x_3 + x_3 \varepsilon_2)(1 + \varepsilon_2)$$

(10)

$$\underbrace{(x_1 \oplus x_2)}_{\in} \oplus x_3 = fP(t + x_3) = (t + x_3)(1 + \varepsilon_2)$$

avec $|\varepsilon_2| \leq u$

$$= ((x_1 + x_2)(1 + \varepsilon_1) + x_3)(1 + \varepsilon_2)$$

$$= (x_1 + x_2)(1 + \varepsilon_1)(1 + \varepsilon_2) + x_3(1 + \varepsilon_2)$$

$$((x_1 \oplus x_2) \oplus x_3) \oplus x_4 = fP(q + x_4) = (q + x_4)(1 + \varepsilon_3)$$

$|\varepsilon_3| \leq u$

$$= ((x_1 + x_2)(1 + \varepsilon_1)(1 + \varepsilon_2) + x_3(1 + \varepsilon_2) + x_4)(1 + \varepsilon_3)$$

$$= (x_1 + x_2)(1 + \varepsilon_1)(1 + \varepsilon_2)(1 + \varepsilon_3) + x_3(1 + \varepsilon_2)(1 + \varepsilon_3) + x_4(1 + \varepsilon_3)$$

$$\begin{aligned} \tilde{s}_c &= (x_1 + x_2)(1 + \delta_{m-1}) \\ &\quad + x_3(1 + \delta_{m-2}) \\ &\quad + x_4(1 + \delta_{m-3}) \\ &\quad + \dots \\ &\quad + x_m(1 + \delta_1) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= (x_1 + x_2) + \delta_{m-1}(x_1 + x_2) \\ &\quad + x_3 + \delta_{m-2} x_3 \\ &\quad + x_4 + \delta_{m-3} x_4 \\ &\quad + \dots \\ &\quad + x_m + \delta_1 x_m \end{aligned}$$

en utilisant le lemme de simplification
 avec $|\delta_i| = \frac{c-u}{1-cu}$

$$\tilde{s}_c - s = \delta_{m-1}(x_1 + x_2) + \delta_{m-2} x_3 + \dots + \delta_1 x_m$$

$$|S_c - S| = | \text{_____} |$$

erreur
absolue

b) $S \neq 0$

$$\frac{|S_c - S|}{|S|} \leq \frac{? (|x_1| + \dots + |x_m|)}{|x_1 + x_2 + \dots + x_m|} ?$$

$$|S_c - S| \leq |\delta_{m-1} x_1| + |\delta_{m-1} x_2| + |\delta_{m-2} x_3| + \dots + |\delta_1 x_m|$$

\leq

$$|\delta_i| \leq \frac{i\mu}{1-(i-1)\mu}$$

$$|\delta_i| \leq \frac{(m-i)\mu}{1-(m-i)\mu} \quad \forall i$$

$$\leq \frac{(m-1)\mu}{1-(m-1)\mu} (|x_1| + |x_2| + |x_3| + \dots + |x_m|)$$

$$\frac{|S_c - S|}{|S|} \leq \frac{|x_1| + \dots + |x_m|}{|x_1 + \dots + x_m|} \cdot \frac{\frac{(m-1)\mu}{1-(m-1)\mu}}{K_x}$$

Si tous les x sont de même signe
alors $\frac{x_1 + \dots + x_m}{|x_1 + \dots + x_m|} = 1$

12

$$\frac{|S_c - S|}{S} \leq \frac{(m-1)u}{1-(m-1)u}$$

3) résultat final $x - y$

avec x et y proches

$$x \rightarrow X = x + \delta x$$
$$y \rightarrow Y = y + \delta y$$

$$e_x = \frac{\delta x}{x}$$
$$e_y = \frac{\delta y}{y}$$

~~$x \oplus y$~~ $x \ominus y = x - y$ car on considère que x et y restent proches

$$e_r = \frac{|(x \ominus y) - (x - y)|}{|x - y|}$$

écrire e_r en fonction de e_x et e_y

$$e_r = \frac{|(x \ominus y) - (x - y)|}{|x - y|} = \frac{|(x + \delta x) - (y + \delta y) - (x - y)|}{|x - y|}$$

$$\pi_x = \frac{x}{x-y}$$

$$\pi_y = \frac{y}{x-y}$$

$$\text{donc } e_r = \pi_x e_x - \pi_y e_y$$

$$e_r = \frac{|(x - y) + (\delta x - \delta y) - (x - y)|}{|x - y|}$$

$$e_r = \frac{|\delta x - \delta y|}{|x - y|}$$

$$e_r = \frac{e_x x + e_y y}{|x - y|}$$

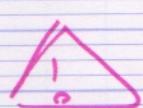
Maths
Num

(12)

$$e_x = 5u \quad \text{exemple: } x = 1000 1 \\ e_y = -3u \quad y = 1000 0$$

$$e_x = 5u \\ e_y = -3u$$

$$e_{2L} = 1000 0 1 \times 5u + 1000 3u \\ = 2000 5 u \approx 80000 u$$



L'écriture en rose est avec un moins
3u et donc applique les modifications
seulement aux éléments ajouté en
rose

4) $\Phi(-1 \otimes (1 \oplus x)) \ominus (1 \otimes (1 \otimes x))$

On veut évaluer $\Phi(x)$ avec $|x|$ petit
 $|x| < 10^{-1}$

$$y_1 = (1 \otimes (1 \oplus x)) \ominus (1 \otimes (1 \otimes x))$$

$$y_2 = -(1 \otimes x) \ominus ((1 \oplus x) \otimes (1 \otimes x))$$

$$\underbrace{(1 \oplus x)}_{f} = f(1+x) = (1+x)(1+\varepsilon_1)$$

$$\underbrace{1 \otimes (t)}_{f} = f(1+t) = \frac{(1+t)(-1+\varepsilon_2)}{(1+t)(-1+\varepsilon_1)(1+\varepsilon_2)} \\ = \frac{1}{(1+x)} \frac{(-1+\varepsilon_2)}{(-1+\varepsilon_1)}$$

14

$$\underbrace{1 \oplus x}_w = f\phi(1-x) = (1-x)(1+\varepsilon_3)$$

$$(1 \oplus w) = f\phi(1/w) = (1/w)(1+\varepsilon_4)$$

$$= \frac{1}{1-x} \cdot \frac{1+\varepsilon_3}{1+\varepsilon_4}$$

$$(y \oplus \omega) = f\phi(y-\omega) = \underbrace{\frac{1}{1-x} \frac{(1+\varepsilon_1)}{1+\varepsilon_2}}_{\begin{array}{l} \text{A voer plus gaan} \\ \text{maar erveen liep} \\ \text{petitie} \end{array}} - \frac{1}{1-x} \frac{1+\varepsilon_3}{1+\varepsilon_4}$$

$$= \frac{1}{1-x} (1+\delta') - \frac{1}{1-x} (1+\delta'')$$

$$|\delta'|, |\delta''| \leq \frac{2m}{1-2m}$$

$$g_2(1 \oplus x) = (1+x)(1+\varepsilon_1)$$

$$(1 \oplus x) = (1-x)(1+\varepsilon_2)$$

$$(1 \oplus x) \otimes (1 \oplus x) = (1 \oplus x)(1 \oplus x)(1 \oplus \varepsilon_3)$$

$$g_2 = \frac{-2x(1+\varepsilon_1)}{(1 \oplus x)(1 \oplus x)(1 \oplus \varepsilon_3)}$$

$$= \frac{-2x(1+\varepsilon_4)}{(1+x)(1+x)(1+\varepsilon_1)(1+\varepsilon_2)(1+\varepsilon_3)}$$

$$g^2 = g(1+\delta)$$

$$\text{dus } |\delta| \leq \frac{4m}{1-4m}$$

Remarque : Pour l'algorithme avec $|x| \leq 0,1$,

la dernière soustraction sera exacte, donc
 $y_1 = (1 \oplus (1 \ominus x)) - (1 \ominus (1 \ominus x))$

$$y_1 = \frac{1}{1+x} - \frac{1}{1-y} + \frac{\delta x}{1+x} - \frac{\delta''}{1-x}$$

$$= \underline{\Phi}(x) \left(1 + \frac{\delta'}{1+x} - \frac{\delta''}{1-x} \right)$$

$$\underline{\Phi}(x) = \frac{-2x}{(1+x)(1-x)} \quad \text{donc} \quad \frac{1}{\underline{\Phi}(x)} = \frac{(1+x)(1-x)}{-2x}$$

$$y_1 = \underline{\Phi}(x) \left(1 + \left(\frac{1-x}{-2x} \right) \delta' - \left(\frac{1+x}{-2x} \right) \delta'' \right)$$

Exercice 15 :

$$1) r = \sqrt{x^2 + y^2}$$

flottants 4 octets alias float avec simple précision

$$FF(2,24, -128, 127)$$

$$m \approx 1,2 \cdot 10^{-38}$$

$$M \approx 1,2 \cdot 10^{38}$$

①

exemple

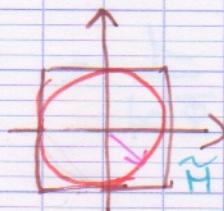
$$x = y = 10^{20}$$

$$\text{sqrt}(x \otimes x + y \otimes y) \rightarrow \text{Inf}$$

$$\sqrt{(10^{20})^2 + (10^{20})^2}$$

respectable < $= \sqrt{\epsilon} 10^{20} \in [\underline{m}; \bar{M}]$
calculable
 \Rightarrow overflow parasite

2) underflow : $|x| \in]0; \bar{m}[$ et pour un
nombre dénormalisé



Normalisation

$$\text{si } |x| > |y|$$

$$a \leftarrow |y|; b \leftarrow |x|$$

Sinon

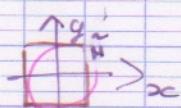
$$a \leftarrow |x|; b \leftarrow |y|$$

Si $a = 0$ alors

retourner 0

Sinon

$$\text{returnner } a * \text{sqrt}\left(1 + \left(b/a\right)^2\right)$$



~~17~~

(17)

Autre méthode:

$$\sqrt{x^2 + y^2} = |c| \sqrt{\left(\frac{|x|}{c}\right)^2 + \left(\frac{|y|}{c}\right)^2}$$

On peut prendre 2^{k+1} pour c : 2^k
 tel que $2^{k+1} < \max\{|x|, |y|\} \leq 2^k$

T) 2

Exercice 1:

$$e^j = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ j \end{bmatrix} \rightarrow j$$

$$(e^j)_{i,1} = \delta_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{si } i=j \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

$$Ae^j = A^j$$

$$\begin{bmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,j} & \dots & a_{1,m} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{i,1} & \dots & a_{i,j} & \dots & a_{i,m} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{m,1} & \dots & a_{m,j} & \dots & a_{m,m} \end{bmatrix}$$

18

$$(A, e^j)$$

$$\begin{pmatrix} m, n \\ m, 1 \end{pmatrix}$$

Monstruoso que:

$$\forall i \in [i, m]$$

$$(A, e^j)_{i,1} = a_{i,j}$$

Product matrixiel:

$$(AB)_{i,j} = \sum_{k=1}^m a_{i,k} b_{k,j}, \forall (i,j) \in [1, n] \times [1, p]$$

$$(-e^j)_{i,1} = \sum_{k=1}^n (A)_{i,k} (e^j)_{k,1}$$

$$= \sum_{k=1}^n a_{i,k} (e^j)_{k,1}$$

$$= \sum_{k=1}^n a_{i,k} \underbrace{\delta_{j,k}}_{\substack{\text{symbol} \\ \text{de kronecker}}} \quad \begin{aligned} &= 0 \text{ voor } k \neq j \\ &= 1 \text{ voor } k = j \end{aligned}$$

$$= a_{i,j}$$

Sont e^i le $i^{\text{ème}}$ vecteur de la base canonique de \mathbb{R}^m

$$(e^i)^T A = A_i$$

$$\downarrow \begin{matrix} (i, m) & e^i & (m, 1) \\ \nwarrow & & \end{matrix} \quad ((e^i)^T)_{i,j} = \delta_{i,j}$$

$$\begin{bmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,j} & \dots & a_{1,m} \\ \vdots & & & & \\ a_{i,1} & & a_{i,j} & & a_{i,m} \\ \vdots & & & & \\ a_{m,1} & & a_{m,j} & & a_{m,m} \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{i,1} & \dots & a_{i,j} & \dots & a_{i,m} \end{bmatrix}$$

$$(1, m) \quad (m, m) \rightarrow (1, m)$$

$$\forall j \in [1, m] \quad ((e^i)^T)_{i,j} = a_{i,j}$$

$$\sum_{k=1}^m ((e^k)^T)_{i,k} A_{1,j} \quad \text{formule du produit matriciel}$$

$$(1, i)$$

$$\downarrow \begin{matrix} (i, 1) & A_{1,j} \end{matrix}$$

$$\frac{d_{i,k} a_{k,j}}{0}$$

Sauf pour $k=i$

2)

$$A(m, m) \\ B(m, p)$$

$$AB(m, p)$$

~~BA~~ (P, m) pas possible
depuis $(m = p)$

20

on veut montrer $(AB)_{ij} = A_{ij}B$

$$(AB)^j = AB^j \quad \left. \begin{array}{l} \text{utilisation de 1) et} \\ \text{pas la formule} \\ \text{du produit matriciel.} \end{array} \right)$$

$$(B \times C) \times D = B \times (C \times D)$$

$$\begin{matrix} C & D \\ (m_1, m_2) & (m_2, m_3) & (m_3, m_4) \\ (n_1, n_2) & (n_2, n_3) & (n_3, n_4) \end{matrix}$$

$$(AB)_{ij} = (e^i)^T (AB) = ((e^i)^T A) B$$

$$= A_{ij}B$$

$$\begin{matrix} C \\ (1, m) (m, p) \\ (1, p) \end{matrix}$$

$$(AB)^j = (AB)(e^j) = A : \left(\begin{matrix} B(e^j) \\ \vdots \\ B(e^j) \end{matrix} \right) \rightarrow \begin{matrix} \text{une vecteur} \\ \text{de la base} \\ \text{canonique de } \mathbb{R}^p \end{matrix}$$

$$= AB^j \quad \checkmark$$

$$\begin{matrix} C \\ (1, m) (m, p) \\ (1, p) \end{matrix}$$

3) Démontrer que $\det A \neq 0 \Rightarrow \exists !$ matrice inverse matrice A^{-1} telle que $\begin{cases} AA^{-1} = I \\ A^{-1}A = I \end{cases}$

$$A (m, m)$$

$$A(A^{-1})^j = (AA^{-1})^j = I^j \quad \text{les matrices sont égales "colonnes par colonnes"}$$

$$A(A^{-1})^j = (Ae^j) = e^j \quad j = 1, \dots, m$$

$$A \left[\begin{matrix} (A^{-1})^1 \\ \vdots \\ (A^{-1})^m \end{matrix} \right] = e^j \quad j = 1, \dots, m$$

(2.1)

T) 2

$$A \begin{pmatrix} x^{(1)} \\ x^{(2)} \end{pmatrix} = e^1$$

$$A \begin{pmatrix} x^{(1)} \\ x^{(2)} \end{pmatrix} = e^2$$

$$(A^{-1})^T$$

$$(A^{-1})^2$$

4)

$$x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_m \end{bmatrix} \quad (m, 1)$$

$$y = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_m \end{bmatrix} \quad (m, 1)$$

$$y^T \cdot [1; m]$$

$$A u \\ (m, m) (m, 1) = m, 1$$

on définit $A = x^T y^T$

quelles dimensions de A ? (m, m)

$$(A)_{i,j} = x_i y_j$$

$$\text{Ker } (A) = \{u \in \mathbb{R}^m : Au = 0\}$$

On cherche donc les vecteurs tel que $Au = 0$
 (Remarque $u=0$, n'arrive bien $Au=0$)

$$Au = 0 \Leftrightarrow (xy^T)u = 0$$

$$\Leftrightarrow x(y^T u) = 0$$

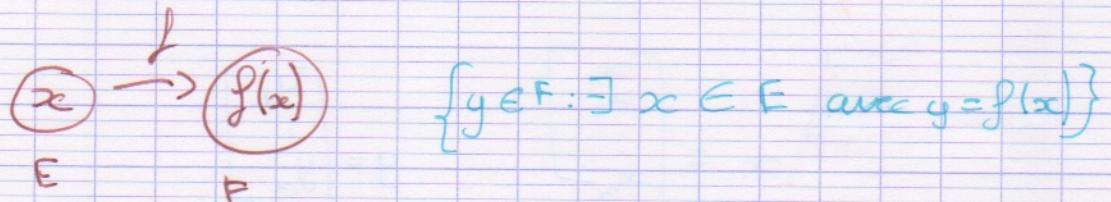
Q. dimension
 qu'est-ce que c'est?

(22)

$$\Leftrightarrow (u|y)x = 0$$

$$\Leftrightarrow (u|y) = 0 \text{ car } x \neq 0$$

$x \in \text{Ker } A \Leftrightarrow (u|y) = 0$
 $\Leftrightarrow x \text{ est orthogonal à } y$



$$\text{Im } A = \left\{ \underbrace{N \in \mathbb{R}^m}_{\in \mathbb{R}} : \exists u \in \mathbb{R} \text{ avec } N = Au \right\}$$

Ici $Au = \underbrace{(u|y)}_{\text{ensemble des vecteurs}} x \in \text{Vect}\{x\}$

↓
ensemble des vecteurs
qui s'écrivent de x $\alpha \in \mathbb{R}$

$\text{Im } A \subset \text{Vect}\{x\}$
 $\text{Vect}\{x\} \subset \text{Im } A ? \rightarrow \text{oui !}$

Soit $N \in \text{Vect}\{x\}$, $N = \alpha x$ avec $\alpha \in \mathbb{R}$
 $\exists u \text{ tel que } Au = n \Leftrightarrow (u|y)x = \alpha x$

en choisissant $u = \frac{\alpha y}{(y|y)}$

$$(u|u) = \frac{\alpha(y|y)}{(y|y)} = \alpha$$

Mario
Neum
(2)

$$m \leftarrow \underbrace{\dots}_{m = b_m}$$

$$t_{i,i} x_i + t_{i,i+1} x_{i+1} + \dots + t_{i,n} x_n = b_i$$

$$\begin{aligned} t_{m-1,m} x_{m-1} + t_{m,m} x_m &= b_{m-1} \quad x_{m-1} = (b_{m-1} - t_{m-1,m} x_m) / t_{m-1,m} \\ t_{m,m} x_m &= b_m \\ x_m &= b_m / t_{m,m} \end{aligned}$$

$$x_i = b_i - (t_{i,i+1} x_{i+1} + t_{i,i+2} x_{i+2} + \dots + t_{i,m} x_m) / t_{i,i}$$

$$x_i = (b_i - \sum_{j=i+1}^m t_{i,j} x_j) / t_{i,i}$$

$$t_{i,j} \neq 0 \quad \forall i$$

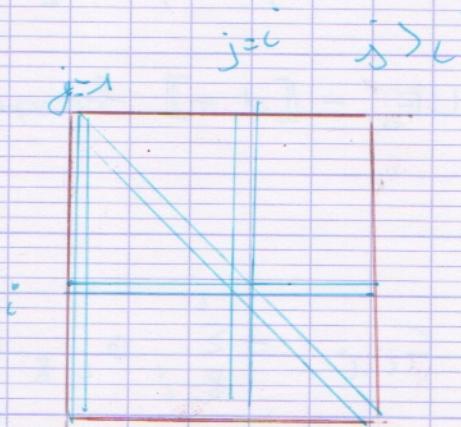
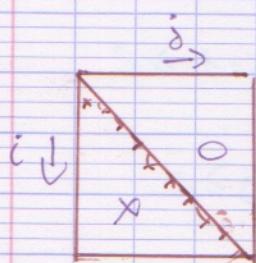
$$L_U \left[\begin{array}{ccc} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{array} \right]$$

$$y = \begin{bmatrix} 1 \\ a \\ b \\ c \end{bmatrix}$$

$$4a - 5b - 6c$$

Exercice n°2:

1) Soit A et B, deux matrices ore eng



$$a_{i,j} = 0 \quad \forall j > i$$

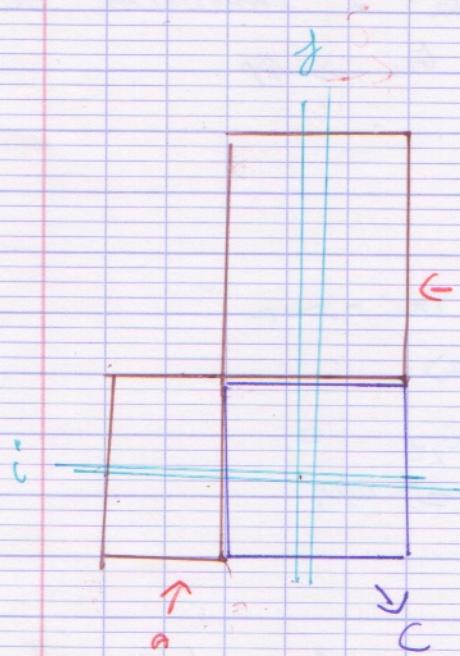
idem pour B

$$b_{i,j} = 0, \forall j < i$$

$j < i$

$$c_{i,j} = \sum_{k=1}^m a_{i,k} b_{k,j}$$

$$c_{i,j} = a_{i,1} b_{1,j} + a_{i,2} b_{2,j} + \dots$$



$$c_{i,j} = \sum_{k=1}^m a_{i,k} b_{k,j}$$

$$\text{Si } F_a \cup F_b = [1, m] \quad F_a = \{k \mid a_{i,k} \neq 0\} \quad F_b = \{k \mid b_{k,j} \neq 0\}$$

$$\text{pour } j \leq i \quad c_{i,j} = \sum_{k=j}^i a_{i,k} b_{k,j}$$

$$c_{i,j} = \sum_{k=1}^m a_{i,k} b_{k,j}$$

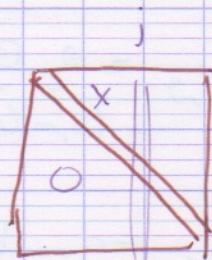
$$E_a = [[i+1, m]], E_b [[1, 1-j]]$$

$$E_b \cup E_a = [[1, m]] \text{ lorsque } j-1 > i$$

$$j \geq i$$

$$c_{i,i} = \sum_{k=i}^i a_{i,k} b_{k,i}$$

Ici, le produit de 2 matrices tri-diag est une matrice tri-diag



T est tri-diag

\Leftrightarrow

$$t_{i,j} = 0$$

$\Leftrightarrow i \neq j$

2) Soit T une matrice triangulaire. Montrer que $\det T = \prod_{k=1}^m t_{k,k}$

T tri-diag

$$\det T = \sum_{i=1}^n (-1)^{i+4} t_{i,m} \det(T_{i,i})$$

$$= -t_{4,4} \times \begin{bmatrix} t_{2,2} & t_{2,3} & 0 \\ t_{3,1} & t_{3,2} & t_{3,3} \\ t_{4,1} & t_{4,2} & t_{4,3} \end{bmatrix}$$

+ ... (vois)
PC visible
PC stable

Maths Neem
(2.5)

$$T = \begin{bmatrix} t_{1,1} & 0 & 0 & 0 \\ t_{2,1} & t_{2,2} & 0 & 0 \\ t_{3,1} & t_{3,2} & t_{3,3} & 0 \\ t_{4,1} & t_{4,2} & t_{4,3} & t_{4,4} \end{bmatrix}$$

$$+ t_{2,4} \times \begin{bmatrix} t_{1,1} & 0 & 0 \\ t_{3,1} & t_{3,2} & t_{3,3} \\ t_{4,1} & t_{4,2} & t_{4,3} \end{bmatrix}$$

$$- t_{3,4} \times \begin{bmatrix} t_{1,1} & 0 & 0 \\ t_{2,1} & t_{2,2} & 0 \\ t_{4,1} & t_{4,2} & t_{4,3} \end{bmatrix}$$

$$+ t_{4,4} \begin{bmatrix} t_{1,1} & 0 & 0 \\ t_{2,1} & t_{2,2} & 0 \\ t_{3,1} & t_{3,2} & t_{3,3} \end{bmatrix}$$

$$\left(\begin{array}{ccc} t_{1,1} & 0 & 0 \\ t_{2,1} & t_{2,2} & 0 \\ t_{3,1} & t_{3,2} & t_{3,3} \end{array} \right) = \sum_{i=1}^3 (-1)^{i+3} t_{i,3} \det(T' / (-i, -3))$$

$$= (-1)^4 t_{3,3} \begin{bmatrix} t_{1,1} & 0 \\ t_{2,1} & t_{2,2} \end{bmatrix}$$

$$= t_{4,4} t_{3,3} t_{2,2} t_{1,1}$$

26

$$\det \bar{T} = \sum_{c=1}^m (-1)^{c+m} t_{c,1} \det [\bar{T}]_{(c,m)}$$

$$\det [\bar{T}]_m = t_{m,m} \quad \det [\bar{T}]_{m-1} = \sum_{k=1}^{m-1} t_{k,k}$$

sous matrice principale
d'ordre m

$$[\bar{T}]_1 = t_{1,1}$$

$$[\bar{T}]_2 = \begin{bmatrix} t_{1,1} & t_{1,2} \\ t_{2,1} & t_{2,2} \end{bmatrix}$$

$$[\bar{T}]_3 = \begin{bmatrix} t_{1,1} & t_{1,2} & t_{1,3} \\ t_{2,1} & t_{2,2} & t_{2,3} \\ t_{3,1} & t_{3,2} & t_{3,3} \end{bmatrix}$$

Remarque: il semble "naturel" que le déterminant
soit constitué du produit des éléments diagonaux

Exo: rebrasser l'algorithme pour résoudre un
système tri-diag.

Tic = b avec T tri-diag
écrire les équations de ceup

$$n, m-1, 1, b_1$$

(27)

TD2

(8)

Exercice 3

étape 1

$$Ax = b$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 4 & 9 & 16 \\ 1 & 8 & 27 & 64 \\ 1 & 16 & 81 & 256 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 2 \\ 10 \\ 44 \\ -190 \end{pmatrix}$$

Bom →

$$A^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 6 & 12 \\ 1 & 6 & 24 & 60 \\ 1 & 14 & 78 & 252 \end{pmatrix} \quad b^{(1)} = \begin{pmatrix} 2 \\ 8 \\ 42 \\ -18 \end{pmatrix}$$

$$g^{(1)} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + 4x_4 &= 2 \\ x_1 + 4x_2 + 9x_3 + 16x_4 &= 10 \\ x_1 + 6x_2 + 27x_3 + 64x_4 &= 44 \\ x_1 + 14x_2 + 78x_3 + 252x_4 &= -190 \end{aligned}$$

$$M^{(1)} = I - g^{(1)}(e^{-1})^T$$

$$M^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

(28)

ligne de M_1
* colonne de A

$$\textcircled{1} \quad \begin{matrix} & 2 & 3 & 4 \end{matrix}$$

$$M^{(1)} A =$$

étape 2

enlève la dépendance en x_2 des étapes

3 à 5

$$(2) \quad (1) \quad (2) \quad (1)$$

$$\text{equ}_i : \text{equ}_i - \text{coeff}_i \text{ equ}_2$$

$$g^{(2)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 7 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{array}{l} -2x_2 + 6x_3 + 12x_4 = 8 \\ 6x_2 + 24x_3 + 60x_4 = 42 \\ 14x_2 + 78x_3 + 252x_4 = 188 \end{array}$$

60 - 12x3

$$24 - 3x_4 = 6$$

$$A^{(2)} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 6 & 12 \\ 1 & 3 & 36 & 24 \\ 1 & 7 & 468 & 134 \end{bmatrix} \quad b^{(2)} = \begin{bmatrix} 2 \\ 8 \\ 18 \\ 134 \end{bmatrix}$$

$$M^{(2)} = I - g^{(2)}(e^{(2)})^T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 1 & 0 \\ 0 & -7 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Verification

$$\left[\begin{array}{rrrr} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 2 & 6 & 12 \\ 0 & 6 & 24 & 60 \\ 0 & 14 & 72 & 252 \end{array} \right]$$

$$\left[\begin{array}{rrrr|rrrr} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 2 & 6 & 12 \\ 0 & -3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 6 & 24 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 & 0 & 35 & 168 \end{array} \right]$$

$$A^{(2)} = \left[\begin{array}{rrrr} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 6 & 12 \\ -1 & -3 & 6 & 24 \\ 1 & -7 & 35 & 168 \end{array} \right]$$

Etape 3

$$J^{(3)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 6 \end{bmatrix}, A^{(2)} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 6 & 12 \\ 2 & 3 & 6 & 24 \\ 1 & 7 & 35 & 168 \end{bmatrix}, b^{(2)} = \begin{bmatrix} 2 \\ 8 \\ 18 \\ 136 \end{bmatrix}$$

idée ok la 3^e étape

$$6x_3 + 21x_4 = 19$$

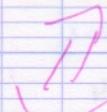
$$36x_3 + 168x_4 = -132$$

$$\text{equ}_4^{(3)} = \text{equ}_4^{(2)} - \text{cof}_4 \text{ equ}_3^{(2)}$$

(30)

$$A^{(3)} = \left[\begin{array}{c|ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \hline 1 & 2 & 6 & 12 \\ 1 & 6 & 21 \\ 1 & 24 \\ \hline 1 & 12 & 21 & 24 \end{array} \right], b^{(3)} = \left[\begin{array}{c} 8 \\ 8 \\ 18 \\ 24 \end{array} \right]$$

On prend
l'augmenter celle-ci des
diagonales de la matrice
pour le calcul



$$\begin{aligned} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + 4x_4 &= 8 \\ 2x_1 + 6x_2 + 12x_3 &= 8 \\ 6x_2 + 24x_3 &= 18 \\ 24x_3 &= 24 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_1 &= -1 \\ x_2 &= 1 \\ x_3 &= -1 \\ x_4 &= 1 \end{aligned}$$

$$x^* = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Supposons que l'on n'a pas conduit les opérations
de division en b

Mais on connaît la factorisation

$$\text{avec } L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 3 & 1 & 0 \\ -1 & 7 & 6 & 1 \end{bmatrix} \text{ et } U = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 2 & 6 & 12 \\ 0 & 0 & 6 & 24 \\ 0 & 0 & 0 & 24 \end{bmatrix}$$

$$Ax = b$$

$$LUx = b$$

$$Ly = b$$

$$b = \begin{pmatrix} 8 \\ 8 \\ 18 \\ 24 \end{pmatrix}$$

Maths Neem

(3-1)

Tri Inf.

$$Ly = b \Leftrightarrow$$

$$\begin{aligned} y_1 &= 2 \\ y_1 + y_2 &= 10 \\ y_1 + 3y_2 + y_3 &= 44 \\ y_1 + 7y_2 + 6y_3 + y_4 &= 190 \end{aligned}$$

$$y_1 = 2$$

$$y_2 = 10 - 2 = 8$$

$$y_3 = 44 - 3 \times 8 - 2 = 44 - 26 = 18$$

$$\begin{aligned} y_4 &= 190 - 6 \times 18 - 7 \times 8 - 2 = 190 - 108 - 56 - 2 \\ &= 190 - 166 \\ &= 24 \end{aligned}$$

$$8 \times 5 = 40$$

$$10 \times 6$$

$$8 \times 6 = 48$$

$$2 \times 8 = 16$$

$$6 \times 18 = 6 \times 10 + 6 \times 8 = 60 + 48 = 108$$

$$108 + 16 + 2 = 126$$

Tri sup

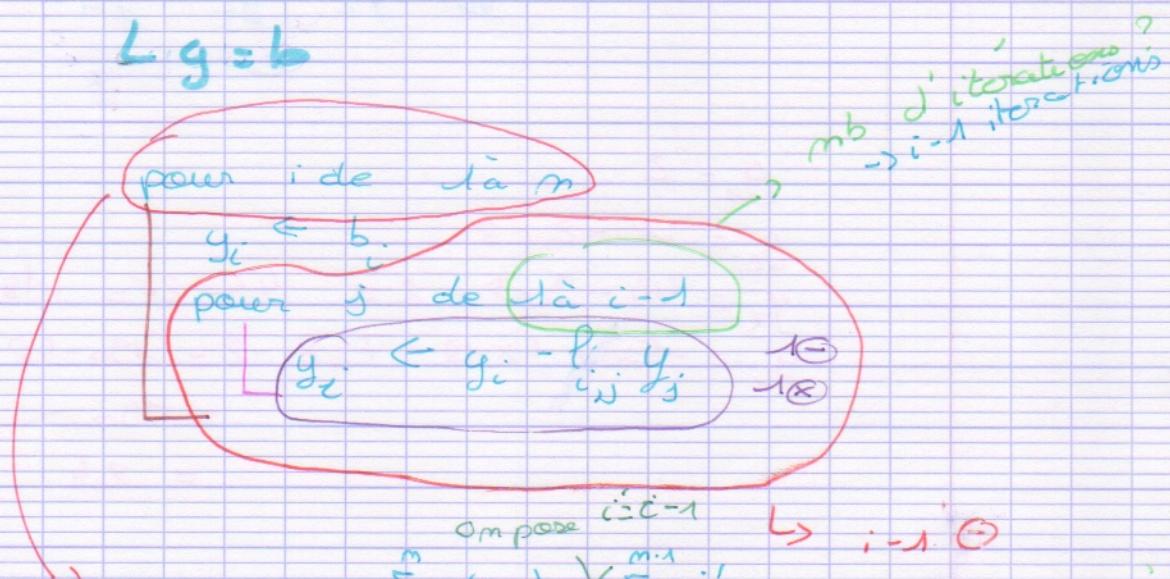
Our two equations about variables

$$x = y$$

(32)

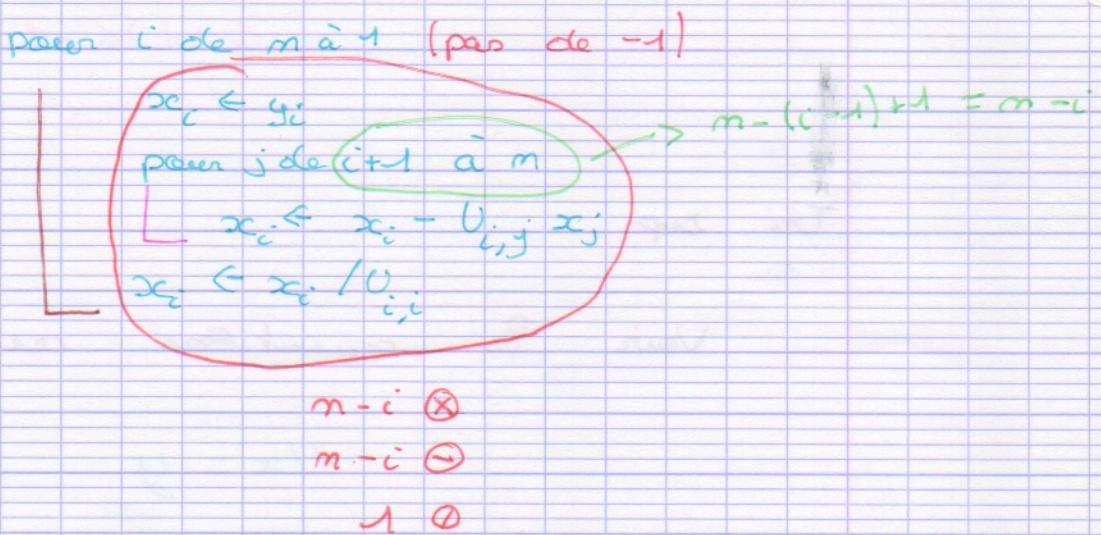
TD2- Exercice n°5

$$Lg = b$$



$$\begin{aligned} C_{\otimes} &= C_{\otimes} = \sum_{c=1}^m (c-1) = \sum_{i'=0}^{m-1} i' \\ &= \sum_{i'=1}^{m-1} i' = \frac{(m-1)m}{2} = \frac{m^2}{2} - \frac{m}{2} \end{aligned}$$

$$U \approx = y$$



$$C_{\otimes} = C_{\otimes} = \sum_{c=1}^m (m-i)$$

$$C_0 = m$$

$$\begin{aligned} i' &= m-i \\ i' &\in [1, m] \\ i' &\in [0, m-1] \end{aligned}$$

Maths Neem

33

$$\sum_{i'=0}^{m-1} i' = \frac{(m-1)m}{2}$$

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$\sum_{k=1}^m k^2 = \frac{m(m+1)(m+2)}{6}$$

11

Poem & de Hampt

$$\text{Se } L_{\theta} = 0$$

erreur à gérer
pour cela $P+I$

$$L_{U_i, B} \subseteq L_{U_C, B} / L_{U_F, B}$$

pour j de f + t à m

$$L_{U_{C,i}} \leftarrow L_{O_{i,j}} - L_{O_{i,f}}$$

$(m - k)$ iterations

Graph showing the relationship between the number of hours worked and the total amount earned.

✓

$$C_0 = C_k = (m - k)$$

$$C_p = n - k$$

$$\text{dove } C_{\oplus} = C_{\ominus} = \sum_{k=1}^{m-1} (m-k)^2$$

$$\begin{aligned} & R \in [1, m-1] \\ & i \in [-1, m-1] \\ = & \sum_{i=1}^{m-1} i^2 = \frac{(m-1)m(2m-1)}{6} \end{aligned}$$

$$= \frac{1}{3} m^3 + o(m^3)$$

(34)

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$\sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\zeta_0 = \sum_{k=1}^{m-1} m-k = \sum_{i=1}^{m-1} i = \frac{(m-1)m}{2}$$

Tutor: Revore question 1 + 2
Matrices Triangulaires
Revore Comptage d'opération

Maths
num
65

TD 4

Exercice 1 (voir débat dans cours) p-16

$$p(x) = (-1)L_0(x) + 2L_1(x) + 1L_2(x)$$

$$= (-1) \frac{x(x-1)}{2} + 2 \frac{(x+1)(x-1)}{-1} + 1 \times \frac{(x+1)x}{2}$$

Exercice 2:

$$(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_m, y_m)$$

Il: $p \in \mathbb{P}_m$ tq

$$p(x_i) = y_i$$

$$p(x) = \sum_{i=0}^m y_i L_i(x)$$

$$L_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m \left(\frac{x - x_j}{x_i - x_j} \right) =$$

1) évaluation la + simple possible.

Evaluation poly - Passage ($L, x = [x_0, \dots, x_m]$, $y = [y_0, \dots, y_m]$)

$$p \leftarrow 0$$

pour i de 0 à m

calcul de L_i

$$p \leftarrow p + y_i * L_i$$

$L_i \leftarrow 1$ # initialisation

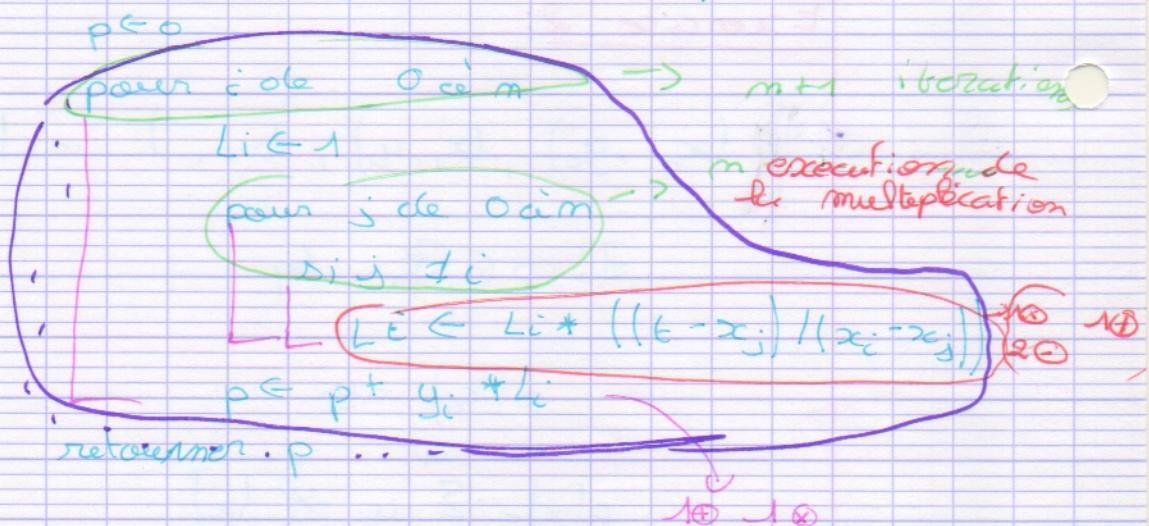
retourner p

(36)

calcul de L_i

$$\left\{ \begin{array}{l} L_i \leftarrow 1 \\ \text{Pour } j \text{ de } 0 \text{ à } m \\ \quad \text{si } j \neq i \text{ alors} \\ \quad \quad L_i \leftarrow L_i * ((t - x_j) / (x_i - x_j)) \end{array} \right.$$

eval-poly-Lagrange($t, [x_0, \dots, x_m], [y_0, \dots, y_m]$)



$$\begin{matrix} (m+1)^2 & \otimes \\ (m+1)m & \odot \\ 2(m+1)m & \ominus \\ m+1 & \oplus \end{matrix} \rightarrow \text{défaut de Lagrange moins stable}$$

$O(m^2)$ opérations

2. (a) $\sum_{i=0}^m (t - x_i) = \prod_{i=0}^m (t - x_i) = \prod_{i=0}^m \varphi_i(t)$ avec $\varphi_i(t) = \dots$

Montrer que $\sum_{i=0}^m \varphi_i'(x_k) = \prod_{\substack{i=0 \\ i \neq k}}^m (x_k - x_i)$

$$\downarrow (uv)' = u'v + uv'$$

$$\begin{aligned} ((uv)v)' &= (uv)'v + (uv)v' \\ &= u'v \cdot v + uv'v + uvv' \\ &= \sum_{i=1}^m u_i' v \sum_{j=1}^n v_j \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (u_1 \cdots u_m) &= u_1' u_2 \cdots u_m \\ &\quad + u_1 u_2' \cdots u_m \\ &\quad \vdots \\ &\quad + u_1 u_2 \cdots u_{m-1} u_m' \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \underline{\Phi}(t) &= \sum_{i=0}^m \underline{\varphi}_i(t) \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m \underline{\varphi}_j(t) \\ &= \sum_{i=0}^m \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m (t - x_j) \end{aligned}$$

$$\underline{\Phi}'(x_k) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^m (x_k - x_j)$$

En efecto que $\underline{\Phi}'_k(t) = \frac{\underline{\Phi}(t)}{(t - x_k) \underline{\Phi}'(x_k)}$

y si $t = x_k$

(38)

$$\mathcal{L}_k(x_j) = \mathcal{L}_{k,j}$$

$$\mathcal{L}_k(t) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^m \left(\frac{t - x_j}{x_k - x_j} \right)$$

$$= \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^m \frac{(t - x_j)}{(x_k - x_j)}$$

$$\leftarrow \Phi'(x_k) \frac{(t - x_k)}{t - x_k}$$

$t = x_k$

$$\Phi(t) = \prod_{j=0}^m (t - x_j)$$

Sat $t \neq x_j \quad \forall j \in [0, m]$

$$p(t) = \sum_{i=0}^m y_i \mathcal{L}_i(t) = \sum_{i=0}^m y_i \frac{\Phi(t)}{\Phi'(x_i)(t - x_i)} =$$

$$= \Phi(t) \sum_{i=0}^m \frac{y_i}{\Phi'(x_i)(t - x_i)}$$

b) Membrez que $\forall t \in \mathbb{R}, \sum_{i=0}^m \mathcal{L}_i(t) = 1$

$$q(t) = \sum_{i=0}^m 1 \times \mathcal{L}_i(t)$$

Il est l'ensemble polymorphe de la grille \mathbb{M}
 lorsque $q(x_i) = 1 \quad \forall i \in [0, m]$

on en déduit que $q(t) = \Phi(t) = \sum_{i=0}^m \frac{1}{\Phi(x_i)}(t-x_i)$

$$\Phi(t) = \frac{1}{\sum_{i=0}^m \frac{1}{\Phi(x_i)}(t-x_i)}$$



$$= \frac{\sum_{i=0}^m g_i}{\sum_{i=0}^m \frac{1}{\Phi(x_i)}(t-x_i)}$$

Si on pose $\lambda_i(t) = \frac{1}{\Phi(x_i)}(t-x_i)$

c) ① coefficient des $\Phi'(x_k) = w_k$ $[w_0, \dots, w_m]$

$$\Phi'(x_k) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^m (x_k - x_j)$$

calcul préfacteuration - langage $[(x_0, \dots, x_m)]$

Pour i de 0 à m

$$w_i \leftarrow 1$$

Pour j de 0 à m.

si $j \neq i$ alors

$$w_i \leftarrow w_i \times (x_i - x_j)$$

returnner $[w_0, \dots, w_m]$

② évaluation Lagrange barycentrique.

Maths
Neur

40

eval - Parcage - barycentrique ($t, [x_0, \dots, x_m]$,
 $[y_0, \dots, y_m], [w_0, \dots, w_m]$)

Si $\exists i \in [0, m]$ tq $t = x_i$

retourner y_i

Sinon

$$\frac{\sum_{i=0}^m \frac{y_i}{w_i(t-x_i)}}{\sum_{i=0}^m \frac{1}{w_i(t-x_i)}}$$

num $\leftarrow 0$

Pour j de 0 à m

 num $\leftarrow y_j \frac{w_j}{w_j(t-x_j)}$

eval - Parcage - barycentrique (t, x, y, w)

1) Pour i de 0 à m

 si $t = x_i$ alors

 retourner y_i

 num $\leftarrow 0$

 denom $\leftarrow 0$

 pour i de 0 à m

 temp $\leftarrow w_i + (t - x_i)$

 num $\leftarrow num + y_i / temp$

 denom $\leftarrow denom + 1 / temp$

 retourner num / denom