

Analyse Numérique I

Sup' Galilée, Ingénieurs MACS, 1ère année & L3-MIM

Cours: François Cuvelier - *TD:* Caroline Japhet

Laboratoire d'Analyse Géométrie et Applications
Institut Galilée
Université Paris XIII.

2018/09/19

- Volume horaire : $10 \times 3\text{h}$ cours - $10 \times 3\text{h}$ TD,
- Prérequis des cours : *Equations différentielles*, *Projets numériques*, *Elements Finis*, *Volumes Finis*, ...
- Note finale : $(P_1 + P_2)/2$ avec points de bonus calculés à partir d'une note de contrôle continu en cours et/ou d'une note de contrôle continu en TD.
 - ▶ P_1 partiel 1, à mi-parcours des TDs (1h30),
 - ▶ P_2 partiel 2, 15 janvier (1h30)

Outils de base de l'analyse numérique et du calcul scientifique.

- Mathématiques
- Numériques
- Algorithmique

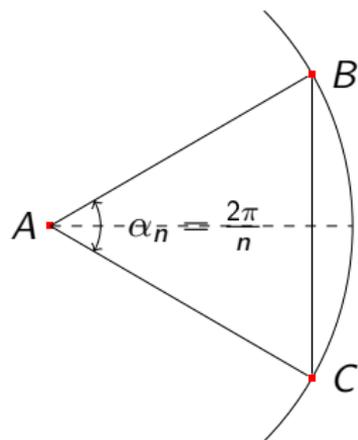
-  P.G. Ciarlet, *Analyse numérique et équations différentielles*, DUNOD, 2006.
-  _____, *Introduction à l'analyse numérique matricielle et à l'optimisation*, DUNOD, 2006.
-  M. Crouzeix and A.L. Mignot, *Analyse numérique des équations différentielles*, Mathématiques appliquées pour la maîtrise, Masson, 1992.
-  J.P. Demailly, *Analyse numérique et équations différentielles*, PUG, 1994.
-  J.-P. Demailly, *Analyse numérique et équations différentielles*, Grenoble Sciences, EDP Sciences, 2006.
-  J.P. Demailly, *Analyse numérique et équations différentielles*, Grenoble Sciences, EDP Sciences, 2012.

-  W. Gander, M.J. Gander, and F. Kwok, *Scientific computing : an introduction using maple and matlab*, Springer, Cham, 2014.
-  T. Huckle, *Collection of software bugs*
<http://www.zenger.informatik.tu-muenchen.de/persons/huckle/bugse.html>.
-  P. Lascaux and R. Théodor, *Analyse numérique matricielle appliquée à l'art de l'ingénieur*, Analyse numérique matricielle appliquée à l'art de l'ingénieur, no. vol. 1 et 2, Dunod, 2004.
-  A. Quarteroni, R. Sacco, and F. Saleri, *Méthodes Numériques: Algorithmes, analyse et applications (French Edition)*, 1 ed., Springer, September 2007.

Chapitre I

Erreurs : arrondis, bug and Co.

Un exemple : calcul approché de π



- Aire du cercle : $\mathcal{A} = \pi r^2$.
- Archimède vers 250 avant J-C :
 $\pi \in]3 + \frac{1}{7}, 3 + \frac{10}{71}[$ avec 96 polygônes.
- Algorithme polygônes inscrits ($r = 1$) :
 $\mathcal{A} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \mathcal{A}_n = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{2} \sin(\alpha_n)$ et
 $\sin \frac{\alpha_n}{2} = \sqrt{\frac{1 - \sqrt{1 - \sin^2 \alpha_n}}{2}}$.

1: $s \leftarrow 1, n \leftarrow 4$

2: **Tantque** $s > 1e - 10$ **faire**

3: $s \leftarrow \text{sqrt}((1 - \text{sqrt}(1 - s * s)))/2$

4: $n \leftarrow 2 * n$

5: $A \leftarrow (n/2) * s$

6: **Fin Tantque**

▷ Initialisations

▷ Arrêt si $s = \sin(\alpha)$ est petit

▷ nouvelle valeur de $\sin(\alpha/2)$

▷ nouvelle valeur de n

▷ nouvelle valeur de l'aire du polygône

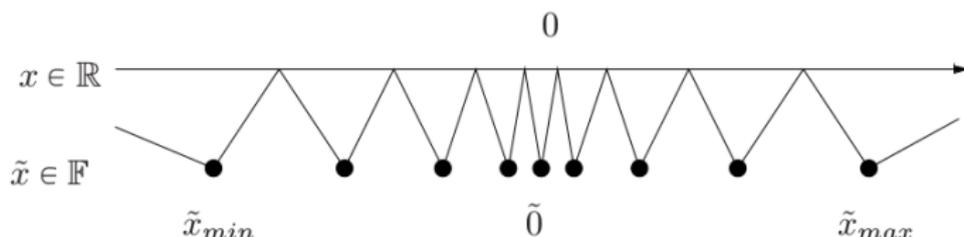
Un exemple : calcul approché de π

n	\mathcal{A}_n	$ \mathcal{A}_n - \pi $	$\sin(\alpha_n)$
4	2.0000000000000000	1.141593e+00	1.000000e+00
64	3.13654849054594	5.044163e-03	9.801714e-02
4096	3.14159142150464	1.232085e-06	1.533980e-03
32768	3.14159263346325	2.012654e-08	1.917476e-04
65536	3.14159265480759	1.217796e-09	9.587380e-05
131072	3.14159264532122	8.268578e-09	4.793690e-05
524288	3.14159291093967	2.573499e-07	1.198423e-05
4194304	3.14159655370482	3.900115e-06	1.498030e-06
67108864	3.14245127249413	8.586189e-04	9.365235e-08
2147483648	0.0000000000000000	3.141593e+00	0.000000e+00

Nombres flottants en machine

$$\begin{aligned}\tilde{x} &= \pm m \cdot b^e \\ m &= D.D \cdots D, \quad \text{mantisse} \\ e &= D \cdots D, \quad \text{exposant}\end{aligned}$$

où $D \in \{0, 1, \dots, b-1\}$ représente un chiffre et b la base.
Mantisse normalisée : 1er D (avant point) est non nul.

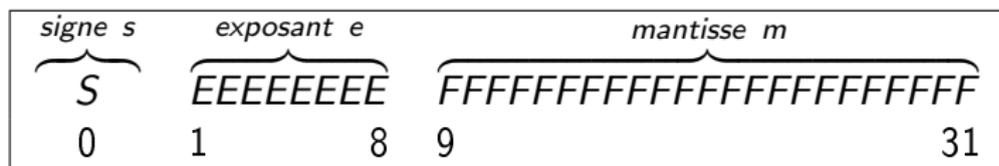


- **Précision machine** : plus petit nombre machine $\text{eps} > 0$ tel que $1 + \text{eps} > 1$.

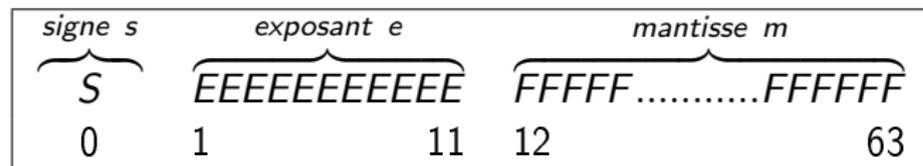
Matlab/Octave, langage C (double), ... : $\text{eps} = 2.220446049250313e - 16$

Système IEEE 754 (1985)

- **simple précision** : format 32 bits (4 octets), float en langage C.



- **double précision** : format 64 bits (8 octets), double en langage C.



dimension tableau	type	dimension (octets)	dimension total
1000×1000	float	4	$4 * 1000 * 1000 = 4Mo$
$10^4 \times 10^4$	float	4	$4 * 10^8 = 400Mo$
1000×1000	double	8	$8 * 1000 * 1000 = 8Mo$
$10^4 \times 10^4$	double	8	$8 * 10^8 = 800Mo$

En langage C (par ex.):

- `int a=2147483647,b;` alors `b=a+1;` donne `b=-2147483648,`
- `double a=1/2,b;``b=a+1;` donne `a==0` et `b==1,`

En Matlab (par ex.) :

- `x=eps;` alors `1+eps==1` est faux (`false=0`)
- `x=eps/2;y=1;` alors `(y+x)+x==1` est vrai et `y+(x+x)==1` est faux.
`(x + y) + z = x + (y + z)` n'est pas forcément vérifiée sur machine!

Il faut être attentifs aux signes.

- $f(x) = \frac{1}{1-\sqrt{1-x^2}}$, si $|x| \leq 0.5\sqrt{\text{eps}}$ alors $\sqrt{1-x^2} \equiv 1!$

$$\implies \bar{x} = 0.5\sqrt{\text{eps}}, \quad \boxed{\frac{1}{1-\sqrt{1-\bar{x}^2}} \equiv +\infty}$$

-

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

$$\implies \bar{x} = 0.5\sqrt{\text{eps}}, \quad \boxed{\frac{1+\sqrt{1-\bar{x}^2}}{\bar{x}^2} \equiv 3.6029e+16}$$

Erreurs d'annulation : calcul de π , le retour

$$\sin \frac{\alpha_n}{2} = \sqrt{\frac{1 - \cos \alpha_n}{2}} = \sqrt{\frac{1 - \sqrt{1 - \sin^2 \alpha_n}}{2}},$$

C'est le calcul de $1 - \sqrt{1 - \sin^2 \alpha_n}$ qui pose problème!

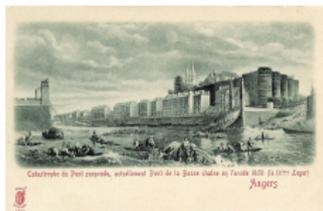
$$\sin \frac{\alpha_n}{2} = \frac{\sqrt{1 + \sqrt{1 - \sin^2 \alpha_n}}}{\sqrt{1 + \sqrt{1 - \sin^2 \alpha_n}}} \sin \frac{\alpha_n}{2} = \frac{\sin \alpha_n}{\sqrt{2(1 + \sqrt{1 - \sin^2 \alpha_n})}}$$

- 1: $s \leftarrow 1, n \leftarrow 4,$ ▷ Initialisations
- 2: **Tantque** $s > 1e - 10$ **faire** ▷ Arrêt si $s = \sin(\alpha)$ est petit
- 3: $s \leftarrow s/\text{sqrt}(2 * (1 - \text{sqrt}(1 - s * s)))$ ▷ nouvelle valeur de $\sin(\alpha/2)$
- 4: $n \leftarrow 2 * n$ ▷ nouvelle valeur de n
- 5: $A \leftarrow (n/2) * s$ ▷ nouvelle valeur de l'aire du polygône
- 6: **Fin Tantque**

Un exemple : calcul approché de π

n	A_n	$ A_n - \pi $	$\sin(\alpha_n)$
4	2.000000000000000	1.141593e+00	1.000000e+00
64	3.13654849054594	5.044163e-03	9.801714e-02
4096	3.14159142151120	1.232079e-06	1.533980e-03
32768	3.14159263433856	1.925123e-08	1.917476e-04
65536	3.14159264877699	4.812807e-09	9.587380e-05
131072	3.14159265238659	1.203202e-09	4.793690e-05
524288	3.14159265351459	7.519985e-11	1.198422e-05
4194304	3.14159265358862	1.174172e-12	1.498028e-06
67108864	3.14159265358979	3.552714e-15	9.362676e-08
2147483648	3.14159265358979	1.332268e-15	2.925836e-09

Mais avant de poursuivre ...



(a) Pont de la Basse-Chaine, Angers (1850)



(b) Takoma Narrows Bridge, Washington (1940)



(c) Millenium Bridge, London (2000)

Figure: Une histoire de ponts

Chapitre II

Langage algorithmique

- 1 Introduction
- 2 Pseudo-langage algorithmique
- 3 Méthodologie de construction
- 4 Pseudo-langage algorithmique (suite)

Definition 1.1: Petit Robert 97

Algorithmique : Enchaînement d'actions nécessaires à l'accomplissement d'une tâche.

Exemple 1 : permutation

Nous voulons permuter deux voitures sur un parking de trois places numérotées de 1 à 3 et ceci sans gêner la circulation.

La première voiture, une Saxo, est sur l'emplacement 2, la seconde, une Clio, est sur l'emplacement 3.

Donner un algorithme permettant de résoudre cette tâche.

Exemple 2 :

Donner un algorithme permettant de résoudre

$$ax = b$$

Caractéristiques d'un *bon* algorithme

- Le problème ne souffre d'aucune ambiguïté \Rightarrow très clair.
- Combinaison d'opérations (actions) élémentaires.
- Pour toutes les données d'entrée, l'algorithme doit fournir un résultat en un nombre fini d'opérations.

Etape 1 : Définir clairement le problème.

Etape 1 : Définir clairement le problème.

Etape 2 : Rechercher une méthode de résolution (formules, ...)

Etape 1 : Définir clairement le problème.

Etape 2 : Rechercher une méthode de résolution (formules, ...)

Etape 3 : Ecrire l'algorithme (par raffinement successif pour des algorithmes *compliqués*).

- 1 Introduction
- 2 Pseudo-langage algorithmique
 - Les bases
 - Les instructions structurées
- 3 Méthodologie de construction
- 4 Pseudo-langage algorithmique (suite)

- constantes, variables,
- opérateurs (arithmétiques, relationnels, logiques),
- expressions,
- instructions (simples et composées),
- fonctions.

- Donnée \Rightarrow introduite par l'utilisateur
- Constante \Rightarrow symbole, identificateur non modifiable

Definition 2.1

Une variable est un objet dont la valeur est modifiable, qui possède un nom et un type (entier, caractère, réel, complexe, tableau, matrice, vecteur...).

Nom	Symbole	Exemple
addition	+	$a + b$
soustraction	-	$a - b$
opposé	-	$-a$
produit	*	$a * b$
division	/	a/b

Nom	Symbole	Exemple
identique	$==$	$a == b$
différent	\neq	$a \neq b$
inférieur	$<$	$a < b$
supérieur	$>$	$a > b$
inférieur ou égal	\leq	$a \leq b$
supérieur ou égal	\geq	$a \geq b$

Nom	Symbole	Exemple
négation	\sim	$\sim a$
ou	$ $	$a b$
et	$\&$	$a\&b$

Opérateur d'affectation

Nom	Symbole	Exemple
affectation	\leftarrow	$a \leftarrow b$

♥ Definition 2.2

Une expression est un groupe d'opérandes (i.e. nombres, constantes, variables, ...) liées par certains opérateurs pour former un terme algébrique qui représente une valeur (i.e. un élément de donnée simple)

♥ Definition 2.3

Une expression est un groupe d'opérandes (i.e. nombres, constantes, variables, ...) liées par certains opérateurs pour former un terme algébrique qui représente une valeur (i.e. un élément de donnée simple)

Exemple d'expression numérique

$$(b * b - 4 * a * c) / (2 * a)$$

♥ Definition 2.4

Une expression est un groupe d'opérandes (i.e. nombres, constantes, variables, ...) liées par certains opérateurs pour former un terme algébrique qui représente une valeur (i.e. un élément de donnée simple)

Exemple d'expression numérique

$$(b * b - 4 * a * c) / (2 * a)$$

Opérandes \Rightarrow identifiants a, b, c ,
constantes 4 et 2.

♥ Definition 2.5

Une expression est un groupe d'opérandes (i.e. nombres, constantes, variables, ...) liées par certains opérateurs pour former un terme algébrique qui représente une valeur (i.e. un élément de donnée simple)

Exemple d'expression numérique

$$(b * b - 4 * a * c) / (2 * a)$$

Opérandes \Rightarrow identifiants a , b , c ,
constantes 4 et 2.

Opérateurs \Rightarrow symboles $*$, $-$ et $/$

♥ Definition 2.6

Une expression est un groupe d'opérandes (i.e. nombres, constantes, variables, ...) liées par certains opérateurs pour former un terme algébrique qui représente une valeur (i.e. un élément de donnée simple)

Exemple d'expression booléenne

$$(x < 3.14)$$

♥ Definition 2.7

Une expression est un groupe d'opérandes (i.e. nombres, constantes, variables, ...) liées par certains opérateurs pour former un terme algébrique qui représente une valeur (i.e. un élément de donnée simple)

Exemple d'expression booléenne

$$(x < 3.14)$$

Opérandes \Rightarrow identifiants x et constantes 3.14

♥ Definition 2.8

Une expression est un groupe d'opérandes (i.e. nombres, constantes, variables, ...) liées par certains opérateurs pour former un terme algébrique qui représente une valeur (i.e. un élément de donnée simple)

Exemple d'expression booléenne

$$(x < 3.14)$$

Opérandes \Rightarrow identifiants x et constantes 3.14

Opérateurs \Rightarrow symboles $<$

Definition 2.9

Une **instruction** est un ordre ou un groupe d'ordres qui déclenche l'exécution de certaines actions par l'ordinateur. Il y a deux types d'instructions : simple et structuré.

- affectation d'une valeur a une variable.
- appel d'une fonction (procedure, subroutine, ... suivant les langages).

- 1 les instructions composées, groupe de plusieurs instructions simples,
- 2 les instructions répétitives, permettant l'exécution répétée d'instructions simples, (i.e. boucles «pour», «tant que»)
- 3 les instructions conditionnelles, lesquels ne sont exécutées que si une certaine condition est respectée (i.e. «si»)

Exemple : boucle «pour»

Données : n

- 1: $S \leftarrow 0$
- 2: **Pour** $i \leftarrow 1$ à n faire
- 3: $S \leftarrow S + \cos(i^2)$
- 4: **Fin Pour**

Mais que fait-il?

Exemple : boucle «pour»

Données : n

- 1: $S \leftarrow 0$
- 2: **Pour** $i \leftarrow 1$ à n faire
- 3: $S \leftarrow S + \cos(i^2)$
- 4: **Fin Pour**

Mais que fait-il?

Calcul de $S = \sum_{i=1}^n \cos(i^2)$

Exemple : boucle «tant que»

```
1:  $i \leftarrow 0, x \leftarrow 1$   
2: Tantque  $i < 1000$  faire  
3:    $x \leftarrow x + i * i$   
4:    $i \leftarrow i + 1$   
5: Fin Tantque
```

Mais que fait-il?

Exemple : boucle «tant que»

```
1:  $i \leftarrow 0, x \leftarrow 1$   
2: Tantque  $i < 1000$  faire  
3:    $x \leftarrow x + i * i$   
4:    $i \leftarrow i + 1$   
5: Fin Tantque
```

Mais que fait-il?

Calcul de $x = 1 + \sum_{i=0}^{999} i^2$

Données :

age : un réel.

- 1: **Si** *age* \geq 18 **alors**
- 2: affiche('majeur')
- 3: **Sinon Si** *age* \geq 0 **alors**
- 4: affiche('mineur')
- 5: **Sinon**
- 6: affiche('en devenir')
- 7: **Fin Si**

- 1 Introduction
- 2 Pseudo-langage algorithmique
- 3 Méthodologie de construction
 - Principe
 - Exercices
- 4 Pseudo-langage algorithmique (suite)

- Spécification d'un ensemble de données
Origine : énoncé, hypothèses, sources externes, ...
- Spécification d'un ensemble de buts à atteindre
Origine : résultats, opérations à effectuer, ...
- Spécification des contraintes

- Clarifier l'énoncé.
- Simplifier le problème.
- Ne pas chercher à le traiter directement dans sa globalité.
- S'assurer que le problème est soluble (sinon problème d'indécidabilité!)
- Recherche d'une stratégie de construction de l'algorithme
- Décomposer le problème en sous problèmes partiels plus simples : raffinement.
- Effectuer des raffinements successifs.
- Le niveau de raffinement le plus élémentaire est celui des instructions.

- Le type des données et des résultats doivent être précisés.
- L'algorithme doit fournir au moins un résultat.
- L'algorithme doit être exécuté en un nombre fini d'opérations.
- L'algorithme doit être spécifié clairement, sans la moindre ambiguïté.



Exercice 3.1

Ecrire un algorithme permettant de calculer

$$S(x) = \sum_{k=1}^n k \sin(2 * k * x)$$





Exercice 3.2

Ecrire un algorithme permettant de calculer

$$P(z) = \prod_{n=1}^k \sin(2 * k * z/n)^k$$





Exercice 3.3

Reprendre les trois exercices précédants en utilisant les boucles «tant que».

- 1 Introduction
- 2 Pseudo-langage algorithmique
- 3 Méthodologie de construction
- 4 Pseudo-langage algorithmique (suite)
 - Les fonctions
 - Exemple : résolution d'une équation
 - Exemple : produit scalaire

Les fonctions permettent

- d'automatiser certaines tâches répétitives au sein d'un même algorithme,
- d'ajouter à la clarté de la l'algorithme,
- l'utilisation de portion de code dans un autre algorithme,
- ...

- les fonctions d'affichage et de lecture : **Affiche**, **Lit**

- les fonctions d'affichage et de lecture : **Affiche**, **Lit**
- les fonctions mathématiques :

\sin , \cos , \exp , ...

- les fonctions d'affichage et de lecture : **Affiche**, **Lit**
- les fonctions mathématiques :

\sin , \cos , \exp , ...

- les fonctions de gestion de fichiers
- ...

- 1 Que doit-on calculer/réaliser précisément (but)?
- 2 Quelles sont les données (avec leurs limitations)?

```
Fonction [args1, ..., argsn] ← NomFonction( arge1, ..., argem )  
instructions  
Fin Fonction
```

```
Fonction args ← NomFonction( arge1, ..., argem )  
instructions  
Fin Fonction
```

Ecrire une fonction permettant de résoudre

$$ax + b = 0$$

- But :
- Données :
- Résultats :

Ecrire une fonction permettant de résoudre

$$ax + b = 0$$

- But :
trouver $x \in \mathbb{R}$ solution de $ax + b = 0$.
- Données :
- Résultats :

Ecrire une fonction permettant de résoudre

$$ax + b = 0$$

- But :
trouver $x \in \mathbb{R}$ solution de $ax + b = 0$.
- Données :
 $a \in \mathbb{R}^*$ et $b \in \mathbb{R}$.
- Résultats :

Ecrire une fonction permettant de résoudre

$$ax + b = 0$$

- But :
trouver $x \in \mathbb{R}$ solution de $ax + b = 0$.
- Données :
 $a \in \mathbb{R}^*$ et $b \in \mathbb{R}$.
- Résultats :
 $x \in \mathbb{R}$.

Algorithme 1 Exemple de fonction : Résolution de l'équation du premier degré $ax + b = 0$.

Données : a : nombre réel différent de 0
 b : nombre réel.

Résultat : x : un réel.

- 1: **Fonction** $x \leftarrow \text{REPD}(a, b)$
 - 2: $x \leftarrow -b/a$
 - 3: **Fin Fonction**
-

Ecrire une fonction permettant de calculer le produit des deux vecteurs \mathbf{u} et \mathbf{v} de \mathbb{R}^n .

- Formule: $\langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{i=1}^n u_i v_i$
- But :

- Données :

- Résultats :

Ecrire une fonction permettant de calculer le produit des deux vecteurs \mathbf{u} et \mathbf{v} de \mathbb{R}^n .

- Formule: $\langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{i=1}^n u_i v_i$
- But :
calculer $s = \langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle \in \mathbb{R}$
- Données :

- Résultats :

Ecrire une fonction permettant de calculer le produit des deux vecteurs \mathbf{u} et \mathbf{v} de \mathbb{R}^n .

- Formule: $\langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{i=1}^n u_i v_i$
- But :
calculer $s = \langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle \in \mathbb{R}$
- Données :
 $\mathbf{u} \in \mathbb{R}^n$ et $\mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$.
- Résultats :

Ecrire une fonction permettant de calculer le produit des deux vecteurs \mathbf{u} et \mathbf{v} de \mathbb{R}^n .

- Formule: $\langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{i=1}^n u_i v_i$
- But :
calculer $s = \langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle \in \mathbb{R}$
- Données :
 $\mathbf{u} \in \mathbb{R}^n$ et $\mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$.
- Résultats :
 $s \in \mathbb{R}$.

Algorithme 2 Calcul du produit scalaire de deux vecteurs de \mathbb{R}^n

Données : \mathbf{u} : vecteur de \mathbb{R}^n
 \mathbf{v} : vecteur de \mathbb{R}^n .

Résultat : s : un réel tel que $s = \langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle$.

- 1: Fonction $s \leftarrow \text{PS} (\mathbf{u}, \mathbf{v})$
 - 2: $s \leftarrow 0$
 - 3: Pour $i \leftarrow 1$ à n faire
 - 4: $s \leftarrow s + \mathbf{u}(i) * \mathbf{v}(i)$
 - 5: Fin Pour
 - 6: Fin Fonction
-