



### ACT-2002

# Méthodes numériques en actuariat

#### **Vincent Goulet**

Professeur titulaire École d'actuariat, Université Laval



© 2019 par Vincent Goulet. « Méthodes numériques en actuariat » est mis à disposition sous licence Attribution-Partage dans les mêmes conditions 4.0 International de Creative Commons. En vertu de cette licence, vous êtes autorisé à :

- partager copier, distribuer et communiquer le matériel par tous moyens et sous tous formats;
- adapter remixer, transformer et créer à partir du matériel pour toute utilisation, y compris commerciale.

L'Offrant ne peut retirer les autorisations concédées par la licence tant que vous appliquez les termes de cette licence.

Selon les conditions suivantes :



Attribution — Vous devez créditer l'œuvre, intégrer un lien vers la licence et indiquer si des modifications ont été effectuées à l'œuvre. Vous devez indiquer ces informations par tous les moyens raisonnables, sans toutefois suggérer que l'Offrant vous soutient ou soutient la façon dont vous avez utilisé son œuvre.



Partage dans les mêmes conditions — Dans le cas où vous effectuez un remix, que vous transformez, ou créez à partir du matériel composant l'œuvre originale, vous devez diffuser l'œuvre modifiée dans les mêmes conditions, c'est-à-dire avec la même licence avec laquelle l'œuvre originale a été diffusée.

#### Crédit photo

Stefan Overmann; http://fc-foto.de/25896357

#### **Sommaire**

Simulation stochastique

Analyse numérique

Algèbre linéaire

Validation finale des apprentissages

### Simulation stochastique



#### Ce qu'en dit Dieu le Père (Knuth)

The moral of this story is that **random numbers should not be generated with a method chosen at random**. Some theory should be used.

#### Caractéristiques recherchées d'un générateur

- 1. Nombres distribués approximativement uniformément
- 2. Nombres approximativement indépendants
- 3. Période suffisamment longue
- 4. Facile à reproduire, mais impossible à prédire

#### Générateurs congruentiels linéaires

• Suite  $x_1, x_2, \ldots$  obtenue à partir de  $x_0$ , puis

$$x_i = (ax_{i-1} + c) \mod m, \quad i = 1, 2, \ldots,$$

où 
$$0 \le x_i < m$$

• Nombres sur (0, 1) avec

$$u_i = \frac{x_i}{m}$$

#### **Générateur RANDU**

$$x_i = 65 \ 539 x_{i-1} \ \text{mod} \ 2^{31}, \quad i = 1, 2, \dots,$$



▼ revision-simulation.R

#### Nombres aléatoires non uniformes

- Générer  $u_1, \ldots, u_n$  d'une U(0, 1)
- Transformer vers nombres issus d'une loi FX:

$$x_i = h(u_i)$$

· Transformation de variables aléatoires

#### Méthode de l'inverse

• Résultat clé :

$$F_X(X) \sim U(0, 1)$$

$$\updownarrow$$

$$F_X^{-1}(U) \sim F_X$$

- $F_X^{-1}$  explicite pour quelques lois seulement
- · On peut aussi résoudre numériquement

$$F_X(x)-u=0$$

```
> rgamma(3, shape = 1:3, rate = c(0.1, 2, 5))
[1] 1.5514136 1.7853782 0.9833313
```

```
> rgamma(3, shape = 1:3, rate = c(0.1, 2, 5))
[1] [1.5514136] 1.7853782 0.9833313

Gamma(1, 0.1)
```

```
> rgamma(3, shape = 1:3, rate = c(0.1, 2, 5))
[1] 1.5514136 1.7853782 0.9833313

Gamma(2,2)
```

```
> rgamma(3, shape = 1:3, rate = c(0.1, 2, 5))
[1] 1.5514136 1.7853782 0.9833313 Gamma(3,5)
```

Lois connues

```
> rgamma(3, shape = 1:3, rate = c(0.1, 2, 5))
[1] 1.5514136 1.7853782 0.9833313
```

Loi discrète quelconque

#### Modèles actuariels — Mélanges

· Mélange discret

$$F(x) = p_1F_1(x) + \cdots + p_nF_n(x)$$

· Mélange continu

$$F(x) = \int_{-\infty}^{\infty} F(x|\theta) u(\theta) d\theta$$

```
> rnbinom(5, size = 10, prob = rbeta(5, 2, 3))
[1] 16 29 13 16 26
```

#### Modèles actuariels — Distributions composées

• Distribution de la somme aléatoire

$$S = X_1 + X_2 + \cdots + X_N$$

```
> actuar::rcomppois(5, lambda = 2,
+ rgamma(shape = 2.5, rate = 1.2))
[1] 3.758712 10.755732 2.687419 2.654180 2.387258
```

```
> actuar::rcompound(5, rnbinom(size = 2, prob = 0.8),
+ rgamma(shape = 2.5, rate = 1.2))
[1] 0.0000000 0.8611348 0.0000000 3.7833257 0.0000000
```

Nous savons que

$$E[\bar{X}] = \mu$$

• Comment vérifier ce résultat par simulation?

Nous savons que

$$E[\bar{X}] = \mu$$

- Comment vérifier ce résultat par simulation?
  - 1. générer un échantillon  $x_1, \ldots, x_n$  de la loi de X
  - 2. calculer  $\bar{x}$
  - 3. répéter N fois  $\rightarrow \bar{x}_1, \dots \bar{x}_N$
  - 4. vérifier que la moyenne de  $\bar{x}_1, \dots \bar{x}_N$  est près de  $\mu$

Nous savons que

$$E[\bar{X}] = \mu$$

- Comment vérifier ce résultat par simulation?
  - 1. générer un échantillon  $x_1, \ldots, x_n$  de la loi de X
  - 2. calculer  $\bar{x}$
  - 3. répéter N fois  $\rightarrow \bar{x}_1, \dots \bar{x}_N$
  - 4. vérifier que la moyenne de  $\bar{x}_1, \dots \bar{x}_N$  est près de  $\mu$
- Grand échantillon ou grand nombre de répétitions?

Nous savons que

$$E[\bar{X}] = \mu$$

- Comment vérifier ce résultat par simulation?
  - 1. générer un échantillon  $x_1, \ldots, x_n$  de la loi de X
  - 2. calculer  $\bar{x}$
  - 3. répéter N fois  $\rightarrow \bar{x}_1, \dots \bar{x}_N$
  - 4. vérifier que la moyenne de  $\bar{x}_1, \dots \bar{x}_N$  est près de  $\mu$
- Grand échantillon ou grand nombre de répétitions?
  - 1. n grand valide que  $\bar{X} \xrightarrow{n \to \infty} \mu$  [Loi des grands nombres]
  - 2. *N* grand valide que  $E[\bar{X}] = \mu$  [ $\bar{X}$  sans biais pour  $\mu$ ]

#### Intégration Monte Carlo

Une idée simple (mais plein d'implications):

## Analyse numérique

#### **Objectifs du chapitre 10**

- Constater les limites des ordinateurs pour le calcul algébrique 10 times 0.1 hardly ever makes 1.0
- Apprendre à amoindrir l'impact ou à contourner ces limites

### D'où proviennent ces valeurs?

Double (double- precision floating- point)	Double	8 bytes	-1.79769313486231570E+308 through -4.94065645841246544E-324 <sup>†</sup> for negative values; 4.94065645841246544E-324 through 1.79769313486231570E+308 <sup>†</sup> for positive values
Integer	Int32	4 bytes	-2,147,483,648 through 2,147,483,647 (signed)
Long (long integer)	Int64	8 bytes	-9,223,372,036,854,775,808 through 9,223,372,036,854,775,807 (9.2E+18 <sup>†</sup> ) (signed)

#### **Caractéristiques obtenues**

La représentation interne des nombres dans l'ordinateur permet de déduire les valeurs suivantes :

- 1. Plus grand nombre représentable
- 2. Plus petit nombre représentable
- 4. Écart entre deux grands nombres
- 5. Écart entre deux petits nombres

#### Arithmétique en virgule flottante

- · Règles de l'arithmétique ne sont pas les mêmes!
- Cinq principes de programmation
- Coût relatif des opérations

Opération arithmétique	Coût relatif
Addition et soustraction	1,0
Multiplication	1,3
Division	3,0
Racine carrée	4,0
Logarithme	15,4

### Bonnes et moins bonnes pratiques

Au lieu de faire...

$$x^{(1/2)}$$

$$x^{(1/5)}$$

$$(1/k) * x$$

#### **Bonnes et moins bonnes pratiques**

Au lieu de faire
x^(1/2)
^(1/5)

$$x^{(1/5)}$$

$$(1/k) * x$$

... faites plutôt

sqrt(x)

x^0.2

x/k

sum(x)/k

#### Résolution d'équations à une variable

Un problème...

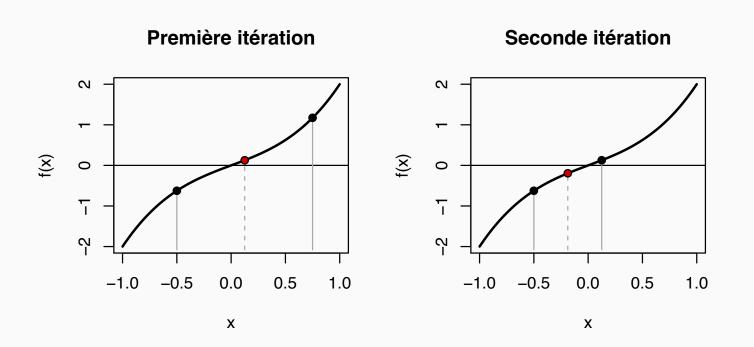
résoudre 
$$f(x) = 0$$

...trois solutions:

- 1. méthode de la bissection
- 2. méthode du point fixe
- 3. méthode de Newton-Raphson

#### Méthode de la bissection

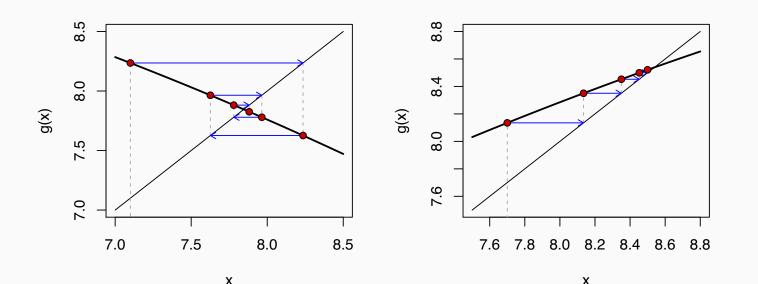
Essais successifs de part et d'autre de la solution



### Méthode du point fixe

Résoudre

$$x = g(x)$$



#### Méthode de Newton-Raphson

- · Problème de recherche de racine
- Solution est le point de convergence de

$$x_n = x_{n-1} - \frac{f(x_{n-1})}{f'(x_{n-1})},$$

#### **Astuce Ripley**

- Problème d'optimisation lorsque paramètres strictement positifs
- Idée : estimer le logarithme des paramètres :

$$\theta \in \mathbb{R}^+ \iff \tilde{\theta} = \ln \theta \in \mathbb{R}$$

• Par exemple, plutôt que de travailler avec

$$f(x; \alpha, \lambda) = \frac{\lambda^{\alpha}}{\Gamma(\alpha)} x^{\alpha - 1} e^{-\lambda x}$$

on prend

$$f(x; \tilde{\alpha}, \tilde{\lambda}) = \frac{(e^{\lambda})^{e^{\alpha}}}{\Gamma(e^{\tilde{\alpha}})} x^{e^{\tilde{\alpha}} - 1} e^{-e^{\tilde{\lambda}} x}$$

### Intégration numérique

Idée maîtresse



• Clé : polynômes d'interpolation de Lagrange

## Algèbre linéaire

Branchez-vous à

**Student login** 

Salle de classe ACT2002

socrative.com

#### Un théorème pour les gouverner tous

Soit **A** une matrice  $n \times n$ . Les énoncés suivants sont équivalents.

- A est inversible
- $det(\mathbf{A}) \neq 0$
- $rang(\mathbf{A}) = n$
- La seule solution de Ax = 0 est la solution triviale
- Le système d'équations  $\mathbf{A}\mathbf{x}=\mathbf{b}$  a une solution pour tout vecteur  $\mathbf{b}$  et celle-ci est unique
- Les lignes de **A** sont linéairement indépendantes
- Les lignes de **A** forment une base de  $\mathbb{R}^n$
- $\lambda=0$  n'est pas une valeur propre de **A**

#### Valeur et vecteur propre : définition

• Valeur  $\lambda$  tel que

$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \lambda \mathbf{x}$$

$$(\lambda \mathbf{I} - \mathbf{A})\mathbf{x} = \mathbf{0}$$

pour 
$$x \neq 0$$

•  ${\bf x}$  est le vecteur propre correspondant à  $\lambda$ 

#### Diagonalisation

Soit **A** une matrice  $n \times n$ . Les énoncés suivants sont équivalents.

- 1. A est diagonalisable.
- 2. A possède *n* vecteurs propres linéairement indépendants.

De plus, si P est la matrice qui diagonalise A, alors

$$\mathbf{P}^{-1}\mathbf{A}\mathbf{P} = \begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{bmatrix}$$

#### Probabilité de ruine

· Sous certaines hypothèses,

$$\psi(u) = 1 - F(u)$$
$$= \pi e^{\mathsf{T} u} \mathbf{e}$$

où

$$e^{\mathbf{M}} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\mathbf{M}^n}{n!}$$

• F est la fonction de répartition de la distribution phase-type avec vecteur de probabilités initiales  $\pi$  et matrice de transition  ${\bf T}$ 

#### **Exponentielle d'une matrice**

• Si  $\mathbf{A} = \operatorname{diag}(a_1, \ldots, a_k)$  est diagonale

$$e^{\mathbf{A}} = \operatorname{diag}(e^{a_1}, \ldots, e^{a_k})$$

• Si **M** est diagonalisable, on peut écrire

$$\mathbf{A} = \mathbf{P}^{-1}\mathbf{M}\mathbf{P} = \operatorname{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_k)$$
 
$$\updownarrow$$
 
$$\mathbf{M} = \mathbf{P}\mathbf{A}\mathbf{P}^{-1} = \mathbf{P}\operatorname{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_k)\mathbf{P}^{-1}$$

et donc

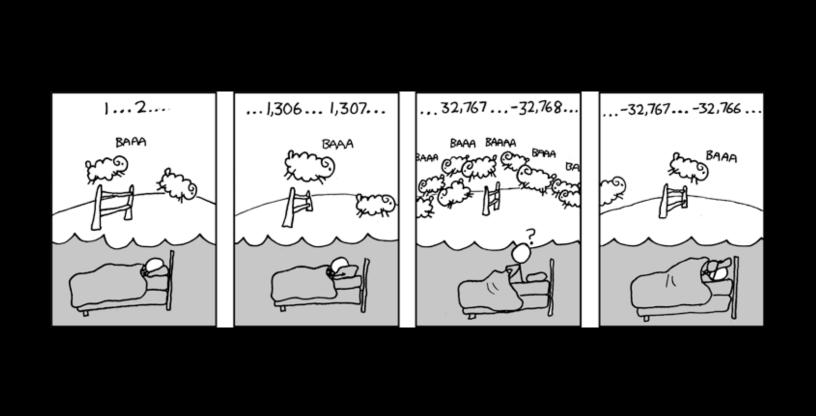
$$e^{\mathbf{M}} = \mathbf{P}e^{\mathbf{A}}\mathbf{P}^{-1}$$
  
=  $\mathbf{P}\operatorname{diag}(e^{\lambda_1}, \dots, e^{\lambda_k})\mathbf{P}^{-1}$ 

# Validation finale des apprentissages

int getRandomNumber()

return 4; // chosen by fair dice roll.

// guaranteed to be random.



$$\begin{bmatrix} \cos 90^{\circ} & \sin 90^{\circ} \\ -\sin 90^{\circ} & \cos 90^{\circ} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \alpha_{1} \\ \alpha_{2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & 3 \\ 2 & 3 \end{bmatrix}$$

en Arev Math et le code informatique en Fira Mono. Les icônes proviennent de la police

Font Awesome. Les graphiques ont été réalisés avec R.

Ce document a été produit par le système de mise en page XqETeX avec la classe beamer et

le thème Metropolis. Les titres et le texte sont composés en Fira Sans, les mathématiques

