

Probabilités et simulation

application à l'analyse d'algorithmes et à la randomization

Jean-Marc Vincent¹

¹Laboratoire ID-IMAG
MESCAL Project

Université Joseph Fourier, Grenoble

Jean-Marc.Vincent@imag.fr

<http://www-id.imag.fr>



INSTITUT NATIONAL
DE RECHERCHE EN
INFORMATIQUE ET
EN AUTOMATIQUE



UNIVERSITÉ
JOSEPH FOURIER
SCIENCES, TECHNOLOGIE, MÉDECINE



Exemple : complexité d'algorithmes

n données à trier

choix d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

analyse en moyenne

⇒ **comprendre le comportement de l'algorithme**

Exemple : complexité d'algorithmes

n données à trier

choix d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

analyse en moyenne

⇒ **comprendre le comportement de l'algorithme**

Exemple : complexité d'algorithmes

n données à trier

choix d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

analyse en moyenne

⇒ comprendre le comportement de l'algorithme

Exemple : complexité d'algorithmes

n données à trier

choix d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

analyse en moyenne

⇒ **comprendre le comportement de l'algorithme**

Exemple : randomization d'algorithmes

n données à trier

choix **aléatoire** d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

⇒ **analyse en moyenne indépendante des données en entrée en $\mathcal{O}(n \log n)$**

Exemple : randomization d'algorithmes

n données à trier

choix **aléatoire** d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

⇒ **analyse en moyenne indépendante des données en entrée en $\mathcal{O}(n \log n)$**

Exemple : randomization d'algorithmes

n données à trier

choix **aléatoire** d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

⇒ analyse en moyenne indépendante des données en entrée en $\mathcal{O}(n \log n)$

Exemple : randomization d'algorithmes

n données à trier

choix **aléatoire** d'un pivot,

séparation de l'ensemble des données plus grandes M et plus petites m

trier récursivement M et m

assembler les données triées

Complexité : au pire n^2 , au mieux $\mathcal{O}(n \log n)$.

cas le pire, cas le meilleur ?

⇒ **analyse en moyenne indépendante des données en entrée en $\mathcal{O}(n \log n)$**

Contrôle de l'aléatoire : contexte des réseaux

canal de communication bruité

taux de bruit \Rightarrow contrôle d'erreur

qualification du protocole

ex : bit de parité, parité horizontale/verticale, CRC...

\Rightarrow maîtriser l'environnement

composants électroniques

durée de vie \Rightarrow mode de fonctionnement dégradé

duplication des fonctionnalités

dimensionnement

\Rightarrow maîtriser l'environnement

Algorithmes randomisés : contexte des réseaux

canal de communication partagé pas de synchronisation

répéter

écoute de la porteuse

si la porteuse est disponible **alors**

émission de l'entête

si pas de collision détectée **alors**

on transmet la totalité du message

sinon

on interrompt la transmission

fin si

fin si

on attend un **certain** temps avant de recommencer

jusqu'à transmission complète du message

Exemple de règle : à chaque échec on double l'intervalle I et on choisit uniformément sur I

⇒ **utiliser *RANDOM* pour mélanger les comportements.**

cryptage clé publique/privée basé sur la décomposition de grands entiers

avoir de grands nombres premiers

difficiles à générer

générer p avec une quasi-certitude qu'il est premier

algorithme de Miller-Rabin

⇒ **réduire la complexité d'un algorithme (acceptable).**

Objectif du cours

Objectif

- 1 Acquérir et maîtriser le langage des probabilités dans le contexte informatique (modélisation)
- 2 Savoir générer des données distribuées selon une loi donnée (écrire les algorithmes).
- 3 Savoir construire des plans d'expérience simples et savoir analyser les résultats avec rigueur.

Méthodes

- 1 Cours : aspects fondamentaux, grands exemples
- 2 TD : exercices avec résumé du cours, écriture d'algorithmes et de preuves, mise en œuvre
- 3 Expérimentation dans le cadre d'un mini-projet (éventuellement 2)

Evaluation

- 1 Examen écrit
- 2 Contrôle continu : Mini-projets + Quicks

Partie I : Structures discrètes

- 1 Analyse de données expérimentales
TD : Le générateur Random
- 2 Variables aléatoires de loi discrète
TD : Transformation de générateurs
- 3 Génération selon une loi discrète donnée
TD : Génération de loi discrète : distribution classique / arbitraire / non borné
- 4 Génération de structures combinatoires, fonction génératrice
TD : génération uniforme d'arbres
- 5 Analyse en moyenne d'algorithmes
TD : analyse de coût moyen, analyse du quicksort
- 6 Algorithmes randomisés
TD : calcul de la coupe min

Partie II : Espaces continus

- 1 Génération selon une loi continue
TD : génération de vecteurs Gaussiens
- 2 Convergences : loi des grands nombres, fonction caractéristique
TD : génération de lois continues arbitraires
- 3 Analyse de données (statistiques descriptives)
TD : analyse d'échantillon
- 4 Estimation statistique et intervalles de confiance
TD : calcul de taille d'échantillon
- 5 Décision et tests
TD : test d'adéquation
- 6 Chaînes de Markov sur un espace discret
TD : modèles d'automates probabilistes

Ouvrages de référence

Ouvrages de base en probabilité:

Introduction aux Probabilités. P. Brémaud, Springer-Verlag, Berlin, 1984. (version révisée en 97)

Probabilités de l'ingénieur. N. Bouleau, Hermann 1986.

Orienté analyse d'algorithmes :

Analysis of algorithms Sedgewick & Flajolet, Addison Wesley 1996

Orienté évaluation de performances :

The art of computer system performance analysis, Raj Jain, Wiley 1991

Probabilité et Files d'attente :

Probability, stochastic processes, and queueing theory, Randolph Nelson, Springer-Verlag, 1995

Simulation à événements discrets :

Stochastic simulation S.M. Ross, Wiley