# Hit-and-Run Algorithms for Generating Multivariate Distributions

Projet - Computational Statistics

Nils Baillie et Raphaël Razafindralambo

M2 MVA — ENS Paris-Saclay

1 Résumé de l'article [1]

2 Commentaires et critiques

Conclusion

1 Résumé de l'article [1]

- 2 Commentaires et critiques
- Conclusion

## Principe de l'algorithme

#### Contexte:

- ightharpoonup S partie ouverte bornée de  $\mathbb{R}^d$
- $\blacktriangleright$   $\pi$  distribution de densité f bornée, strictement positive sur S (cible)
- $\triangleright \nu$  distribution sur  $\partial D$  (direction)

#### Algorithme:

- ▶ Point initial  $x_0 \in S$
- Pour t allant de 0 à  $N_{iter}$ :
  - **1** Échantillonner  $\theta_t$  selon  $\nu$
  - **2** Échantillonner  $\lambda_t$  dans  $\Lambda_t = \{\lambda \in \mathbb{R} \mid x_t + \lambda \theta_t \in S\}$  de densité :

$$f_t(\lambda) = \frac{f(x_t + \lambda \theta_t)}{\int_{\Lambda_t} f(x_t + r\theta_t) dr}$$

## Hypothèses et résultats

 $\blacktriangleright$   $\pi$  est invariante pour le noyau  $(\nu,\pi)$ -Hit-and-Run P

Les deux hypothèses " $\nu$  full dimensional" et "les composantes de S communiquent par  $\nu$ " impliquent que :

- ightharpoonup P est  $\varphi$ -irréductible
- $\blacktriangleright$   $\pi$  est l'unique distribution invariante pour P (équivalence)
- ▶ P est apériodique
- ▶ P est Harris-récurrent

Les théorèmes précédents permettent de conclure à l'ergodicité de P.

1 Résumé de l'article [1]

- 2 Commentaires et critiques
- Conclusion

#### $\mathsf{Cas}\ S$ non connexe

On considère l'ensemble non connexe  $S = \mathcal{B}_d(x_1,1) \cup \mathcal{B}_d(x_2,1)$  où  $d=2,\ x_1=(0,0)^T,\ x_2=(5,0)^T,$  et on souhaite échantillonner selon une loi  $\pi$  uniforme sur S.

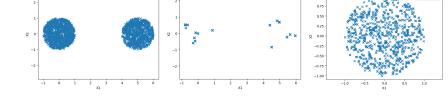


Figure 1 – Comparaison d'échantillonnage entre Hit-and-Run ( $\nu$  uniforme) et Metropolis-Hastings (SRW  $\sigma_{prop}=10$  et  $\sigma_{prop}=1$ ) pour  $N_{iter}=2000$  iterations

On remarque que M-H échantillonne moins bien sur S. Le taux d'acceptation pour chacun des deux cas est 0.0085 et 0.3325. L'algorithme Hit-and-Run est plus robuste à la complexité (non connexité ici) de S.

## $\mathsf{Cas}\ S$ non connexe

d	Avg time Hit-and-Run (s)	Avg time Hasting-Metropolis (s)
2	0.5698	1.3492
3	0.5109	1.3602
10	0.5218	1.5405
30	0.5390	2.0029
100	0.6820	17.5681

Table 1 – Effet de la dimensions d sur le temps de run moyen ( $20~{\rm runs}$ ) avec  $N_{iter}=10000.$ 

## Vitesse de convergence

On se place dans le même cadre. On compare Hit-and-Run et H-M SRW avec  $\sigma_{prop}=10.$ 

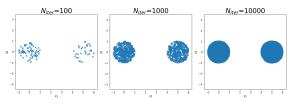


Figure 2 - Hit-and-Run

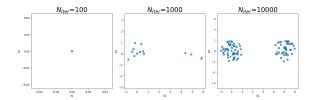


Figure 3 – Hasting Metropolis SRW

1 Résumé de l'article [1]

- 2 Commentaires et critiques
- Conclusion

#### Conclusion

- Arguments théoriques avancés, pas toujours détaillés
- ▶ Méthode utile pour des distributions multimodales
- ▶ Aucune information quant à la vitesse de convergence
- ▶ Pas d'application numérique pour illustrer

#### Référence

[1] Claude JP Bélisle, H Edwin Romeijn et Robert L Smith. "Hit-and-run algorithms for generating multivariate distributions". In: *Mathematics of Operations Research* 18.2 (1993), p. 255-266.