



# **VERROU: Arrondis stochastiques déterministes**

20-21/10/22

Réunion mi-ANR InterFLOP

Bruno Lathuilière (EDF R&D)

Travail en commun avec :  
Nestor Demeure.





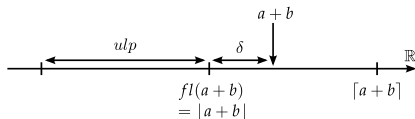
## Plan

1. Les arrondis stochastiques et leurs limitations.
2. Les arrondis stochastiques déterministes
3. Recherche d'implémentations efficaces
4. Les arrondis stochastiques commutatifs déterministes
5. Perspectives

# Modes d'arrondi random et average dans Verrou

## ► Transformation sans erreur :

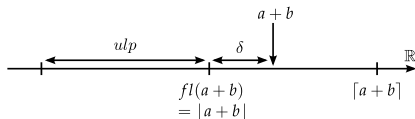
- $a \circ b = \sigma + \delta$ ,
- $\sigma = fl(a \circ b)$



# Modes d'arrondi random et average dans Verrou

## Transformation sans erreur :

- ▶  $a \circ b = \sigma + \delta$ ,
- ▶  $\sigma = fl(a \circ b)$



## Si $\delta < 0$ :

$$[a \circ b] = fl(a \circ b) - ulp,$$

$$[a \circ b] = fl(a \circ b).$$

## Si $\delta = 0$ :

$$[a \circ b] = fl(a \circ b)$$

$$[a \circ b] = fl(a \circ b).$$

## Si $\delta > 0$ :

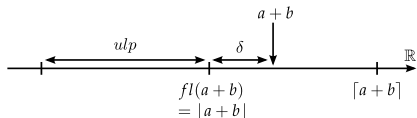
$$[a \circ b] = fl(a \circ b),$$

$$[a \circ b] = fl(a \circ b) + ulp.$$

# Modes d'arrondi random et average dans Verrou

## Transformation sans erreur :

- ▶  $a \circ b = \sigma + \delta$ ,
- ▶  $\sigma = fl(a \circ b)$



## Si $\delta < 0$ :

$$[a \circ b] = fl(a \circ b) - ulp,$$

$$[a \circ b] = fl(a \circ b).$$

## Si $\delta = 0$ :

$$[a \circ b] = fl(a \circ b)$$

$$[a \circ b] = fl(a \circ b).$$

## Si $\delta > 0$ :

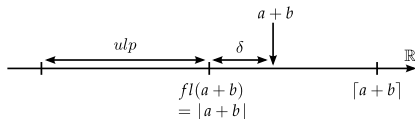
$$[a \circ b] = fl(a \circ b),$$

$$[a \circ b] = fl(a \circ b) + ulp.$$

# Modes d'arrondi random et average dans Verrou

## Transformation sans erreur :

- ▶  $a \circ b = \sigma + \delta$ ,
- ▶  $\sigma = fl(a \circ b)$



## Si $\delta < 0$ :

$$\begin{aligned} \lfloor a \circ b \rfloor &= fl(a \circ b) - ulp, \\ \lceil a \circ b \rceil &= fl(a \circ b). \end{aligned}$$

## Si $\delta = 0$ :

$$\begin{aligned} \lfloor a \circ b \rfloor &= fl(a \circ b) \\ \lceil a \circ b \rceil &= fl(a \circ b). \end{aligned}$$

## Si $\delta > 0$ :

$$\begin{aligned} \lfloor a \circ b \rfloor &= fl(a \circ b), \\ \lceil a \circ b \rceil &= fl(a \circ b) + ulp. \end{aligned}$$

## Mode random :

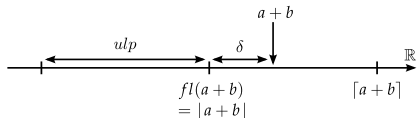
$$fl_{random}(a \circ b) = \begin{cases} \lfloor a \circ b \rfloor & \text{avec } p = 1/2 \\ \lceil a \circ b \rceil & \text{avec } p = 1/2 \end{cases}$$

Générateur pseudo aléatoire dans  $\{0, 1\}$  : (tinyMT ou xoshiro256plus)+ bit shift.

# Modes d'arrondi random et average dans Verrou

- Transformation sans erreur :

- $a \circ b = \sigma + \delta,$
- $\sigma = fl(a \circ b)$



- Si  $\delta < 0$  :

$$[a \circ b] = fl(a \circ b) - ulp,$$
$$[a \circ b] = fl(a \circ b).$$

- Si  $\delta = 0$  :

$$[a \circ b] = fl(a \circ b)$$
$$[a \circ b] = fl(a \circ b).$$

- Si  $\delta > 0$  :

$$[a \circ b] = fl(a \circ b),$$
$$[a \circ b] = fl(a \circ b) + ulp.$$

Mode average :

$$fl_{average}(a \circ b) = \begin{cases} [a \circ b] & \text{avec } p = \frac{1-\delta}{|ulp|} \\ [a \circ b] & \text{avec } p = \frac{\delta}{|ulp|} \end{cases}$$

Générateur pseudo aléatoire dans  $\mathbb{F} \cap [0, 1]$  : tinyMT ou xoroshiro128plus.

Equivalence avec MCA RR à la précision machine souvent appelé SR\_nearness.

# Problème avec les arrondis stochastiques

```
1 double a1=foo(42.);
2 double a2=foo(42.);
3 assert(a1==a2);
```

◆ Echec du assert

```
1 float x = foo (42);
2 if(x>0) return sqrt(foo(42));
3 else return sqrt(-foo(42));
```

◆ NaN

```
1 class ProjectedCentralCircularSortOrder{
2   ... constructor...
3   bool operator()(const double* pt1, const double* pt2){
4     const double ang1=atan2(pt1[_aIdx]-_a,pt1[_bIdx]-_b);
5     const double ang2=atan2(pt2[_aIdx]-_a,pt2[_bIdx]-_b);
6     return ang1 > ang2;}
7 }
```

```
1 ProjectedCentralCircularSortOrder order(...);
2 sort((polygon.begin()), polygon.end(), order);
```

◆ Erreur de segmentation

Remarque : problème similaire pour MCA mentionné par Stott Parker (paragraphe 6.8.2 "Handling multiple references properly" dans <http://fmdb.cs.ucla.edu/Treports/970002.pdf>)



# Contournement et limitations

- ① Ne pas perturber ces fonctions :
  - ▶ Les erreurs commises dans ces fonctions sont ignorées.
- ② Réécrire le code en stockant les calculs multiples.
  - ▶ Il n'est pas toujours facile/possible de modifier le code
  - ▶ Le nouveau code peut être moins performant.
- ③ Utiliser des clients request `VERROU_[START|STOP]_DETERMINISTIC`
  - ▶ Possible à l'échelle d'une fonction.
  - ▶ Peu utilisé dans la pratique.

Dans tous les cas on doit connaître les fonctions concernées : cela nécessite l'usage de delta-debug puis de faire le tri entre les faux positifs et les vraies erreurs.

## random\_det et average\_det

**Idée** : assurer le déterminisme interne à une exécution Verrou au niveau des opérations flottantes.

**Moyen** : remplacer le générateur pseudo aléatoire par une fonction de hashage qui prend en paramètre :

- ◆ verrou\_seed : une graine de 64bit.
- ◆ arg1, [arg2, [arg3]] : les opérandes de l'opération.
- ◆ Op : le type de l'opération (enum désignant +,-,\*,/, fma, cos, sin ...).

Pour random\_det (respectivement average\_det) l'espace d'arrivée de la fonction de hashage est  $\{0, 1\}$  (respectivement  $\mathbb{F} \cap [0, 1]$ )

**Souhait** : conserver les mêmes propriétés que random (respectivement average), dans les cas où les opérandes ne répètent pas .

**Avantage collatéral** : le debug avec une seed fixée est facilité, avec la possibilité d'ajouter des opérations ne perturbant pas les variables d'intérêt (Exemple affichage de debug).

## Implémentation naïve : mersenne twister

```
1 uint64_t mersenne_twister(uint64_t arg1, uint64_t arg2,
2                             uint32_t Op){
3     const uint64_t keys[4]={verrou_seed, arg1, arg2, 0p};
4     tinyt64_t gen;
5     tinyt64_init_by_array(&gen, keys, 4);
6     return tinyt64_generate_uint64(&gen);
7 }
```

hash function for random\_det :

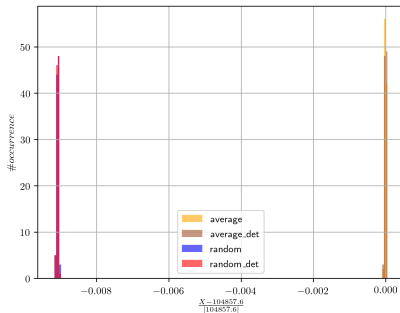
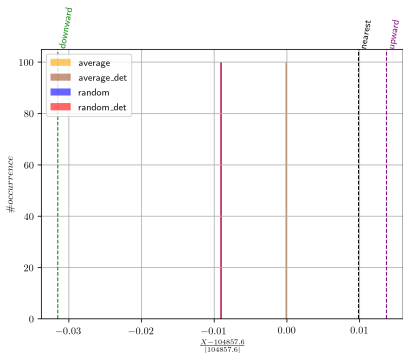
```
1 return mersenne_twister(arg1, arg2, 0p) >> 63;
```

hash function for average\_det :

```
1 const uint32_t v=mersenne_twister(arg1, arg2, 0p) >> 32;
2 constexpr double invMax= (1./4294967296.);
3 return ((double)v * invMax );
```

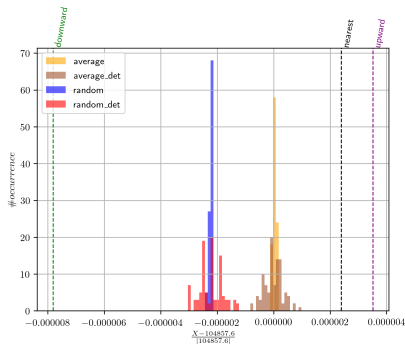
# Evaluation Seq

- ◆ Seq : sommation séquentielle de  $2^{20}$  termes valant 0.1.
  - ▶ Comme l'accumulateur est différent à chaque étape: on espère que random et random\_det soient similaires.



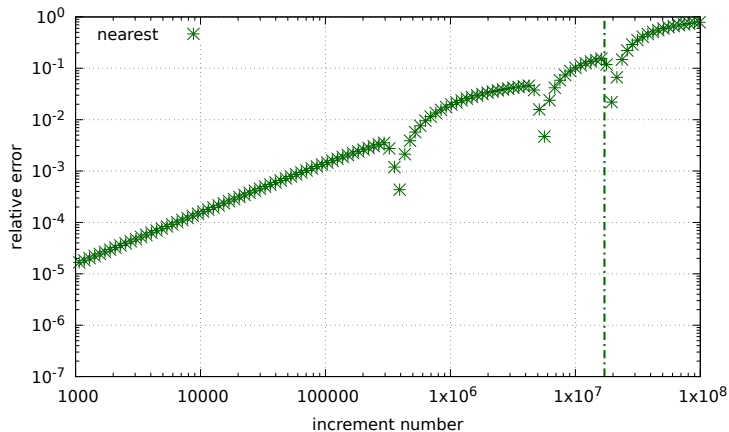
# Evaluation Rec

- ◆ Rec : sommation récurssive de  $2^{20}$  termes valant 0.1.
  - ▶ Récursion de base 4 : chaque tache est divisée en 4 sous-tâche.
  - ▶ Une tache de taille inférieure à 1024 éléments est calculée séquentiellement.
  - ▶ En base 2, sans seuil séquentiel, il n'y aurait pas d'erreur.



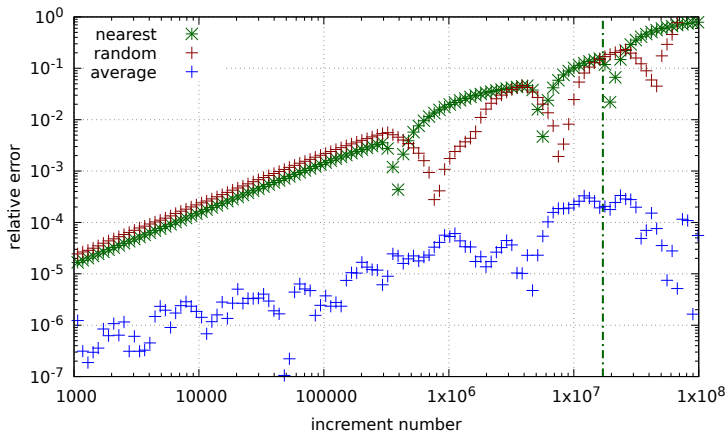
- ◆ élargissement du support de la distribution observée.

# Effet sur la stagnation



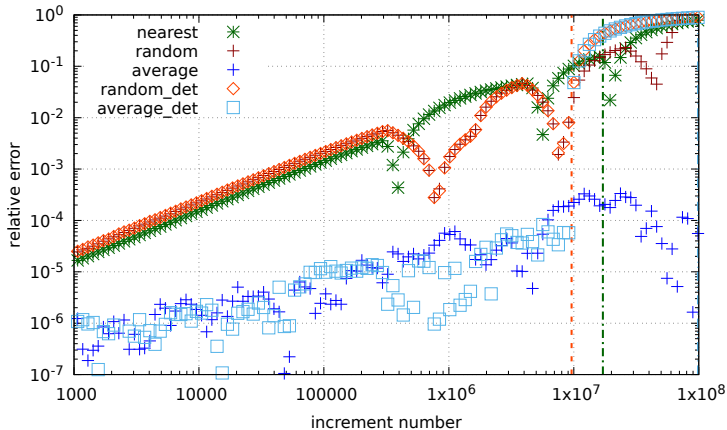
Error of accumulator (initialized to 100000) after  $i$  addition of 0.1. The vertical bars represent the beginning of stagnation.

# Effet sur la stagnation



Error of accumulator (initialized to 100000) after  $i$  addition of 0.1. The vertical bars represent the beginning of stagnation.

# Effet sur la stagnation



Error of accumulator (initialized to 100000) after  $i$  addition of 0.1. The vertical bars represent the beginning of stagnation.



# Recherche d'implémentations efficaces

	Testé	Gardé	Références
dietzfelbinger	Oui	Oui	[1 p.6]
multiply_shift	Oui	Oui	[1 Pair-Multiply-Shift p.15 ]
tabulation	Oui	Non	[2 p.9]
twisted_tabulation	Oui	Non	[2 p.9]
double_tabulation	Oui	Oui(par défaut)	[2]
MurmurHash3	Non	Non	Coûteux d'après [3]
tinyMT	Oui	Oui	

[1] M.Thorup. High Speed Hashing for Integers and Strings.

[2] M.Thorup. Fast and Powerful Hashing using Tabulation.

[3] S Dahlgaard, M.B.T Knudsen et M. Thorup. Practical Hash Function for Similarity Estimation and Dimensionality.

# Verrou hash : dietzfelbinger implementation

```
1 uint64_t dietzfelbingerHash(uint64_t arg1, uint64_t arg2,
2                             uint32_t Op){
3     const uint64_t argsHash = arg1 ^ arg2;
4     const uint64_t seed = verrou_seed ^ (Op<<2);
5     const uint64_t oddSeed = seed | 1;
6     return (oddSeed * argsHash);}
```

hash function for random\_det:

```
1 return dietzfelbingerHash(arg1, arg2, Op) >> 63;
```

hash function for average\_det:

```
1 const uint32_t res32(dietzfelbingerHash(arg1, arg2, Op)>>32);
2 constexpr double invMax=(1/ 4294967296.);
3 return ((double)res32 * invMax );
```

## Verrou hash : multiplyShift

```
1 uint64_t multiplyShift(uint64_t arg1, uint64_t arg2,
2                       uint32_t Op){
3     uint32_t a1_1=arg1; uint32_t a1_2=arg1>>32;
4     uint32_t a2_1=arg2; uint32_t a2_2=arg2>>32;
5
6     return (a1_1+seedTab[0]) * (a1_2+seedTab[1])
7         + (a2_1+seedTab[2]) * (a2_2+seedTab[3])
8         + (Op*seedTab[6]) + seedTab[7];}
```

hash function for random\_det :

```
1 return multiplyShift(arg1, arg2, Op) >> 63;
```

hash function for average\_det :

```
1 const uint32_t v=multiplyShift(arg1, arg2, Op)>>32;
2 constexpr double invMax= (1./4294967296.);
3 return ((double)v * invMax );
```

remarque : uint64\_t seedTab[7] est généré par tinyMt initialisé avec verrou\_seed.

## Verrou hash : double\_tabulation

```
1 void hash_aux(uint32_t& h,uint32_t index,uint64_t value){
2     uint64_t x(value);
3     for(int i=0 ; i <8 ; i++){
4         uint8_t c=x;
5         h^= hashTable[index][i][c];
6         x = x >> 8;
7     }}
8 uint32_t hash_op(uint16_t Op){
9     uint32_t h=0;
10    uint8_t c=Op; h^= hashTableOp[0][c];
11    c = Op >> 8; h^= hashTableOp[1][c];
12    return h;}
13 uint32_t double_tabulation(uint64_t arg1,uint64_t arg2,
14                             uint32_t Op){
15    uint32 hash1=hash_op(res,Op);
16    hash_aux(hash1, 0, arg1); hash_aux(hash1, 1, arg2);
17    uint32 res=hash_aux(res, 3, hash1);
18    return res;}
```

`uint32_t hashTable[4][8][256]` et `uint32_t hashTableOp[2][256]` sont initialisés par `tinyMt` avec `verrou_seed`.

# Résultats : estimateurs sur 100 échantillons

	Seq		Rec	
	float	double	float	double
error(nearest)	6.66	35.92	18.67	47.92
all	4.61	34.05	16.58	45.99
random	5.73	36.05	17.68	47.92
random_det(dietzfelbinger)	5.10	36.06	17.30	47.09
random_det(multiply_shift)	4.85	34.41	16.90	46.43
random_det(double_tabulation)	5.73	36.05	17.36	47.59
random_det(mersenne_twister)	5.73	36.06	17.39	47.32
average	6.67	35.91	18.63	47.92
average_det(dietzfelbinger)	6.10	35.92	17.95	46.90
average_det(multiply_shift)	4.99	34.24	17.02	46.32
average_det(double_tabulation)	6.67	35.91	18.19	47.32
average_det(mersenne_twister)	6.67	35.91	18.25	47.32

$$S_{\text{random}} = -\log_2 \left( \frac{\max_{i \in \text{random}} (|x_i - x_{\text{nearest}}|)}{|x_{\text{nearest}}|} \right) \quad \text{error}(\text{nearest}) = -\log_2 \left( \frac{|x_{\text{ref}} - x_{\text{nearest}}|}{|x_{\text{ref}}|} \right)$$

$$S_{\text{all}} = \max(S_{\text{random}}, S_{\text{average}}, S_{\text{downward}}, S_{\text{upward}})$$

# Résultats : performance

Programme: stencil en float/double compilé en O0/O3

type compilation option	double		float	
	O0	O3	O0	O3
nearest	x15.2	x35.3	x18.1	x49.0
random	x22.2	x61.0	x27.6	x98.4
random_det(dietzfelbinger)	x22.5	x61.4	x27.5	x96.6
random_det(multiply_shift)	x22.9	x62.8	x27.5	x96.4
random_det(double_tabulation)	x27.0	x79.0	x31.6	x118.8
random_det(mersenne_twister)	x42.0	x134.3	x54.9	x226.9
average	x25.0	x70.7	x31.1	x111.8
average_det(dietzfelbinger)	x24.2	x65.1	x29.8	x100.2
average_det(multiply_shift)	x24.6	x66.4	x30.1	x101.1
average_det(double_tabulation)	x29.6	x85.6	x35.3	x127.2
average_det(mersenne_twister)	x44.7	x140.2	x59.2	x235.1

Attention : à refaire passer avec la dernière version de verrou.

# Arrondis stochastiques commutatifs déterministes

## Problème :

```
1 assert(dot(x, y) == dot(y, x))
```

**Solution :** Introduction des modes `[random, average]_comdet` qui garantissent que  $x \text{ op } y$  soient arrondis comme  $y \text{ op } x$ .

## Implémentation :

- ◆ Pour `dietzfelbinger random_det` a déjà cette propriété.
- ◆ Pour les autres on remplace `hash(arg1, arg2, Op)` par `hash(min(arg1, arg2), max(arg1, arg2), Op)`.

## Performance :

Pour l'instant très faible impact (dans le bruit de mesure).

# Conclusions et perspectives

## Conclusion

- ◆ `[random,average]_det` supprime des faux-positifs sans besoin de modifier le code.
- ◆ `[random,average]_det` simplifient le débogage avec une graine fixée.
- ◆ `[random,average]_det` ont un surcoût acceptable vis à vis de `[random,average]`.

## Perspectives

- ◆ Optimisation du backend verrou pour `random/average (xo[ro]shiro, ...)`.
- ◆ Optimisation du frontend `valgrind/verrou`.
- ◆ Tester `xo[ro]shiro` pour `[random,average]_det`.
- ◆ Généralisation pour MCA (PB, RR, FULL).
- ◆ Test du remplacement du mode `average[_det]` en float par `SR_nearness`.
- ◆ Besoin de REX sur les résultats du delta-debug en mode `[random,average]_[det,comdet]`.