FUNDAMENTOS DE MONTE CARLO - I CURSO ESFM-IPN

Arturo Delfín Loya

https://arturodelfinloya.github.io/MCNP

Agosto, 2016





***** Simulación de transporte de partículas

**** Muestreo aleatorio

"La simulación es mejor que la realidad" Richard W. Hamming, 1991

Von Neumann inventó la computación científica en la decada de los 1940s.

- ► Almacenamiento de programas, "software", algoritmos y diagramas de flujo
- Computadoras "ordinarias" hoy son llamados "máquinas de Von Neumann" (no en México)

Von Neumann inventó métodos de Monte Carlo para el transporte de partículas en la década de 1940 (con Ulam, Fermi, Metropolis, y otros en el LANL).

- ► Primer publicación sobre el transporte de partículas de Monte Carlo: J. von Neumann, carta a R. D. Richtmyer, en "Métodos Estadísticos de difusión neutrones" informe de LANL LAMS-551 (1947).
- ► Alta precisión no hay aproximaciones esenciales
- ► Caro "método como último recurso" bastante tiempo de CPU

Hoy en día, con las computadoras de alta velocidad y clusters Linux, Monte Carlo es el método de elección para muchos cálculos.

► Hoy se emplean hasta PC's = Ayer eran los superordenadores

Modelado preciso de la geometría y la física

Ecuación lineal de Transporte de Boltzmann - independiente del tiempo

$$\Psi(\vec{r}, \vec{v}) = \int \left[\int \Psi(\vec{r}', \vec{v}') C(\vec{v}' \to \vec{v}, \vec{r}') d\vec{v}' + Q(\vec{r}', \vec{v}) \right] T(\vec{r}' \to \vec{r}, \vec{v}) d\vec{r}'$$
 (1)

donde:

- $\Psi(\vec{r}', \vec{v}') = \text{densidad de colisión de partículas}$
- $ightharpoonup C(\vec{v}' \to \vec{v}, \vec{r}') = \text{Kernel de colisión, cambio de velocidad en una posición constante}$
- $ightharpoonup Q(\vec{r}', \vec{v}) = \text{Término fuente}$
- $ightharpoonup T(\vec{r}'
 ightharpoonup \vec{r}, \vec{v}) = \text{Kernel de transporte, cambio de posición en una velocidad constante}$

Flujo angular

$$\psi(\vec{r}, \vec{v}) = \frac{\Psi(\vec{r}, \vec{v})}{\Sigma(\vec{r}, |\vec{v}|)} \tag{2}$$

Flujo escalar

$$\Phi(\vec{r}, |\vec{v}|) = \int_{\hat{\Omega}} \frac{\Psi(\vec{r}, \vec{v})}{\Sigma(\vec{r}, |\vec{v}|)} d\hat{\Omega} \qquad \qquad \vec{v} = |\vec{v}|\hat{\Omega}$$
 (3)

Término fuente para la ecuación de Boltzmann

$$Q(\vec{r}', \vec{v}) =$$

$$S(\vec{r}, \vec{v}) = S(\vec{r}, \vec{v}) = + \int \Psi(\vec{r}, \vec{v}') F(\vec{v}' \to \vec{v}, \vec{r}) d\vec{v}'$$

$$\blacktriangleright \quad \frac{1}{\nu} \int \Psi(\vec{r}, \vec{v}') F(\vec{v}' \to \vec{v}, \vec{r}) d\vec{v}'$$

← Eigenvalor

donde:

- ► $S(\vec{r}, \vec{v})$ = Fuente fija
- ► $F(\vec{v}' \to \vec{v}, \vec{r}) = \text{Operador de creación (debido a fisión)}$, partículas en (\vec{r}, \vec{v}') crea partículas en (\vec{r}, \vec{v})
- ightharpoonup K = Eigenvalor

$$\Psi(\vec{r}, \vec{v}) = \int \left[\int \Psi(\vec{r}', \vec{v}') C(\vec{v}' \to \vec{v}, \vec{r}') d\vec{v}' + Q(\vec{r}', \vec{v}) \right] T(\vec{r}' \to \vec{r}, \vec{v}) d\vec{r}' \tag{4}$$

Suposiciones

- medio estático y homogéneo
- Las propiedades de los materiales no se ven afectados por las reacciones de partículas
- No hay interacción de las partículas entre sí
- Cadenas de Markov el resultado en cualquier etapa es independiente de todos los resultados previos (el próximo evento depende sólo del actual (\vec{r}, \vec{v}, E) , no de los eventos anteriores)
- ▶ Puede ignorarse los efectos cuánticos y de onda (\vec{v} no es demasiado pequeño)
- ⇒ Puede usar el principio de superposición

Por conveniencia: * independiente del tiempo, * efectos relativísticos despreciables, *las partículas viajan en línea recta durante el evento, etc., etc.

Sea
$$p = (\vec{r}, \vec{v})$$
 y $R(p' \rightarrow p) = C(\vec{v}' \rightarrow \vec{v}, \vec{r}')).T(\vec{r}' \rightarrow \vec{r}, \vec{v})$

Desarrollando Ψ en componentes que tienen 0,1,2,...,k colisiones

$$\Psi(p) = \sum_{k=0}^{\infty} \Psi_k(p) \qquad \text{con } \Psi_0(p) = \int Q(\vec{r}', \vec{v}) T(\vec{r}' \to \vec{r}, \vec{v}) d\vec{r}'$$

Por definición

$$\Psi_k(p) = \int \Psi_{k-1}(p').R(p' \to p)dp'$$

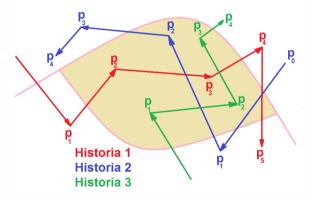
Note que la colisión k depende únicamente de los resultados de la colisión k-1 y no de colisiones anteriores k-2, k-3, ...

Historias

Después de la repetida sustitución de Ψ_k

$$\Psi_k(p) = \int \Psi_{k-1}(p').R(p' \to p)dp' = \int ... \int \Psi_0(p_0).R(p_0 \to p_1)...R(p_{k-1} \to p)dp_0...dp_{k-1}$$

Una historia es una secuencia de estados $p_0, p_1, p_2, p_3...$



Para las evaluaciones en una región determinada, el Tally estima todos los eventos de cada colisión de cada "historia" dentro de cada región

$$\Psi_k(p) = \int ... \int \Psi_0(p_0) .R(p_0 \to p_1) R(p_1 \to p_2) ... R(p_{k-1} \to p) dp_0 ... dp_{k-1}$$
 (5)

Aproximación de Monte Carlo

Genera una secuencia de estados $(P_0, p_1, p_2, p_3, ...)$ [pe. una historia] por:

- Muestra aleatoria desde PDF para la fuente $\Psi_0(p_0)$
- ▶ Muestra aleatoria desde PDF para el k^{th} paso, $R(p_{k-1} \rightarrow p_k)$

Generar las evaluaciones de resultados promediando sobre los estados de ${\it M}$ historias :

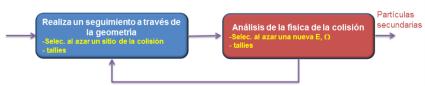
$$A = \int A(p).\Psi(p)dp \approx \frac{1}{M} \sum_{m=1}^{M} \left[\sum_{k=1}^{\infty} A(p_{k,m}) \right]$$
 (6)

Aproximación en la simulación para el transporte de partículas:

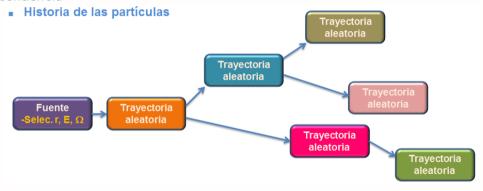
Simula fielmente la historia de una sola partícula desde el nacimiento hasta la muerte.

Trayectoria aleatoria para una sola partícula

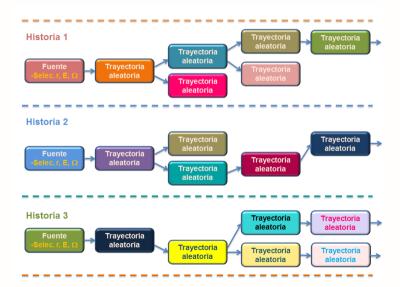
- ► Modelo de colisiones utilizando ecuaciones físicas y datos de secciones eficaces
- Modelo de trayectoria libre entre colisiones utilizando geometría computacional
- ► Las ocurrencias de eventos en cada región mediante Tally´s
- ► Almacena datos de todas las partículas secundarias, para analizarlos en su momento
 - Trayectoria aleatoria para partículas



Una "Historia" es la simulación de la partícula original y de toda su descendencia



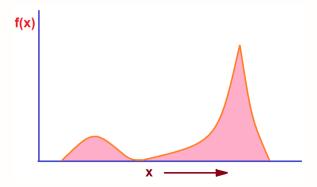
Se repiten para muchas historias, y se acumulan en los tallies Regla fundamental: Piense como una partícula!!!



El éxito del Método de MC, es la noción del muestreo aleatorio

El problema puede ser establecido de la siguiente forma:

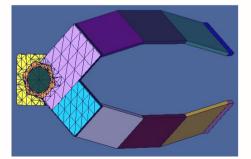
Dada una densidad de probabilidad f(x)'s , se produce una secuencia de \hat{X} 's. Las \hat{X} 's deben ser distribuidas de la misma manera que f(x)



El uso del muestreo aleatorio distingue a MC de otros métodos

Cuando MC se emplea para resolver la integral de la ecuación de transporte de Boltzmann:

- ► Modelos de muestreo aleatorio, dan resultados de acontecimientos físicos. (pe. colisión de neutrones, procesos de fisión, fuentes, ...)
- ► Modelos de geometría computacional de acuerdo a la disposición de materiales.



Fuente

- Muestreo aleatorio: E, Ω analítica, discreta o tabulación espaciada PDF's
- ► Geometría computacional: *r* muestreo desde una región en el espacio 3D, o discreta PDF

Seguimiento

- ▶ Muestreo aleatorio: $d_{colisión}$ distancia de colisión, desde mfp y exponencial PDF
- ▶ Geometría computacional: d_{geom} distancia a la frontera, trayectoria de rayos, siguiente región,...

Colisiones

- ightharpoonup Muestreo aleatorio: E, Ω analítica, discreta o tabulación espaciada PDF's
- Físicas: Σ , $f(\mu)$ datos de secciones eficaces, angular PDF´s, cinemática,...

Tallies: Estadística

Reducción de Varianza: Muestreo aleatorio

Códigos de Monte Carlo

Categoría de muestreo aleatorio

- ► Generador de número aleatorio → PDF uniforme en (0, 1)
- ► Muestreo desde PDF's analíticos → normal, exponencial, Maxweliano, ...
- ► Muestreo desde PDF's tabulados → PDF's angulares, espectros, ...

Desde códigos de Monte Carlo

- ▶ Números aleatorios [ξ], son producidos por el generador RN en (0, 1)
- ▶ Variables aleatorias no uniformes, se producen a partir de las $[\xi's]$ por:
 - inversión directa
 - métodos de rechazo
 - Transformaciones
 - composición (mezclas)
 - sumas, productos, relaciones, ...
 - Búsqueda en una tabla + interpolación
 - otros trucos (!)

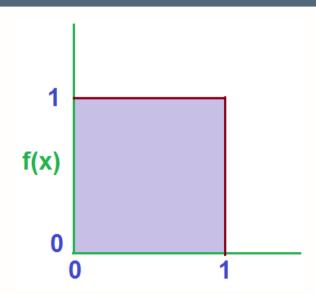
Típicamente <10% del tiempo total de CPU

"La aleatoriedad es una propiedad negativa, es la ausencia de cualquier patrón." Richard W. Hamming, 1991

Los números no son aleatorios; una secuencia de números puede ser. Secuencias aleatorias generalmente no son deseables en un ordenador. RNG.

- ► Una función que genera una secuencia de números, que parecen haber sido por muestra al azar de una distribución uniforme en (0, 1)
- Repetible (determinista)
- Pasar las pruebas estadísticas de aleatoriedad
- ▶ En los códigos aparece como: r = ranf()
- ► También llamados "generadores de números pseudo-aleatorios"

Todos los muestreos aleatorios se realizan utilizando la declaración básica RNG



La mayoría de los códigos de nivel de producción de Monte Carlo para el transporte de partículas, utilizan generadores de números aleatorios de congruencia lineal:

$$S_{i+1} = S_i * g + c \mod 2^m \tag{7}$$

 s_1 =semilla, g = multiplicador, c = sumador, 2^m = módulo

- ► Simple, rápido, robusto, más de 40 años de uso pesado
- La teoría es bien comprendida (pe., DE Knuth, Vol. 2, p.177)
- ► No es de los "mejores" generadores, pero lo suficientemente bueno RN´s se utilizan de forma impredecible durante la simulación de partículas
- Para lograr la reproducibilidad del vector o del cálculo en paralelo, debe haber un método rápido y directo para saltar hacia delante (o hacia atrás) en la secuencia aleatoria

$$S_{k+1} \leftarrow [g * s_k + c] \mod p$$
 $g = 47, c = 1, S_0 = 1, p = 100$

```
0)=
             47 x
                    1 +
                        1 ) mod 100 =
                                          48 mod 100 =
   2)
             47 x 48 +
                        1 ) mod 100 =
                                        2257 mod 100 =
                                                        57
   3)
             47 x 57 +
                         1) \mod 100 =
                                        2680 mod 100 =
   4)
             47 x 80 +
                         1 ) mod 100 =
                                        3761 mod 100 =
   5)
             47 x 61 +
                         1 ) mod 100 =
                                        2868 mod 100 =
                                                        68
       =
   6)
             47 x 68 +
                         1) \mod 100 =
                                        3197 mod 100 =
                                                        97
   7)
             47 x 97 +
                         1) \mod 100 =
                                        4560 mod 100 =
       =
   8)
             47 x 60 +
                         1) \mod 100 =
                                        2821 mod 100 =
       =
   9)
             47 x 21 +
                         1) \mod 100 =
                                         988 mod 100 =
       =
s(10)
             47 x 88 +
                         1 ) mod 100 =
                                        4137 mod 100 =
                                                        37
s( 11
             47 x 37 +
                         1) \mod 100 =
                                        1740 mod 100 =
s( 12 )
             47 x 40 +
                         1 ) mod 100 =
                                        1881 mod 100 =
                                                        81
s( 13 )
             47 x 81 +
                         1) \mod 100 =
                                        3808 mod 100 =
       =
                         1 ) mod 100 =
                                         377 mod 100 =
s(14)
             47 x 8 +
s(15)
             47 x 77 +
                         1 ) mod 100 =
                                        3620 mod 100 =
       =
s( 16 )
             47 x 20 +
                         1) \mod 100 =
                                         941 mod 100 =
s(17)
             47 x 41 +
                         1) \mod 100 =
                                        1928 mod 100 =
                                                        28
       =
             47 x 28 +
s( 18 )
                        1 ) mod 100 =
                                        1317 mod 100 =
s( 19 )
       =
             47 x 17 +
                         1 ) mod 100 =
                                         800 mod 100 =
s(20)
             47 x
                   0 +
                        1 ) mod 100 =
                                           1 mod 100 =
       =
             47 x
s(21)
       =
                         1 ) mod 100 =
                                          48 mod 100 =
             47 x 48 + 1 ) mod 100 =
                                        2257 mod 100 =
s(22) =
  etc . . .
```

Método de congruencia multiplicativo - Lehmer

$$S_{i+1} = S_i * g + c \mod 2^m$$
 $0 < S_i < 2^m$ $\xi_i = \frac{S_i}{2^m}$ $0 < \xi < 1$

Parámetros típicos

		2 ^m	Período	g	C
RACER	(KAPL)	2^{47}	2^{45}	84, 000, 335, 758, 957	0
RCP	(BAPL)	2^{48}	2^{48}	$2^9 + 1$	59, 482, 192, 516, 946
MORSE	(ORNL)	2^{47}	2^{45}	5^{15}	0
MCNP	(LANL)	2^{48}	2^{46}	5^{19}	0
VIM	(ANL)	2^{48}	2^{46}	5^{19}	0
RAND	(CRAY)	2^{48}	2^{46}	44, 485, 709,377, 909	0
	(G. Marsaglia)	2^{32}	2^{32}	69069	1
MCNP5	(LANL)	2^{63}	2^{63}	Varios	1

Generador de congruencia lineal (LCG)

$$S_{n+1} = S_n * g + c \mod 2^m \tag{8}$$

- ► Están disponibles 7 LCG's Se eligen en base a la prueba espectral, pruebas de Knuth y pruebas de Marsaglia DIEHARD
- ► LCG (g, c, 2m):
 - ► MCNP Tradicional período = $2^{46} \approx 7x10^{14}$ LCG $(5x10^{19}, 0, 2^{48})$

LCG(3249286849523012805, 1, 2⁶³)

LCG(1987591058829310733, 0, 2⁶³)

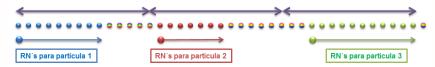
- ► L'Ecuyer 63-bit LCG's mezclado período = $2^{63} \approx 9x10^{18}$ LCG(9219741426499971445, 1, 2^{63}), [L'Ecuyer, Math. Comp., 68, 249-260 (1999)] LCG(2806196910506780709, 1, 2^{63})
- L'Ecuyer 63-bit LCG's multiplicativo período = $2^{61} \approx 2x10^{18}$ LCG(3512401965023503517, 0, 2^{63}), [L'Ecuyer, Math. Comp., 68, 249-260 (1999)] LCG(2444805353187672469, 0, 2^{63})

Naïve usa en varios códigos antiguos y códigos estudiantiles



Problema:

- ► No se puede iniciar de partícula-2, hasta que termine la partícula-1, etc.
- ► No se puede realizar el procesamiento en paralelo de diferentes partículas MCNP. VIM. RACER. v muchos otros códigos de producción
 - Particionan la secuencia de RN en subsecuencias de igual longitud, una para cada partícula



- Puede procesar todas las partículas en paralelo
- La longitud de cada subsecuencia se llama paso "stride"
- ▶ Debe tener una forma rápida de saltar en la secuencia de RN

Historias vs Partículas

- ► Con la separación y/o creación de partículas secundarias, el número de partículas en una historia dada no se conoce de antemano
- ► Se necesita la partición en la secuencia RN por historia, no por partículas

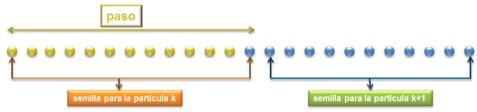




- ► Con este esquema, puede procesar historias en paralelo, pero no partículas en la misma historia
- ► Debe tener un esquema predecible por particulas banqueadas/no banqueadas, en una historia dada (por ejemplo, LIFO)

Reproducibilidad de la historia de una partícula

- ▶ Utiliza por separado una secuencia aleatoria para cada partícula
- Semillas de partida para las partículas separadas están separados por "pasos"

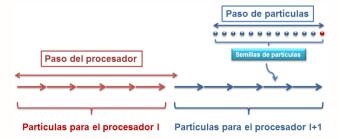


- ► El paso debe ser lo suficientemente grande, como para evitar el solapamiento
 - Reducción del desdoblamiento y la varianza que no sea necesaria para la física del núcleo
 - Reducción de uso total de números aleatorios

- ▶ 4,297 es el antiguo valor de default que usaba MCNP y VIM
- ▶ 152,917 es el valor por default usado por MCNP y VIM
 - preparado para lotes de reducción del desdoblamiento y la varianza
 - Potencial para lotes de partículas secundarias

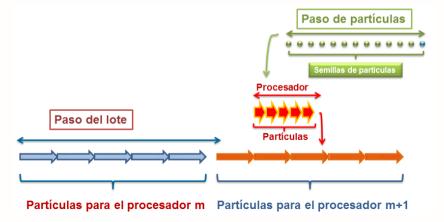
Procesamiento en paralelo

 Adquiere un súper paso en la secuencia aleatoria de partículas en cada procesador



Problemas de eigenvalor

- ► Lotes de partículas, distribuidas entre procesadores paralelos
- Semillas para cada uno

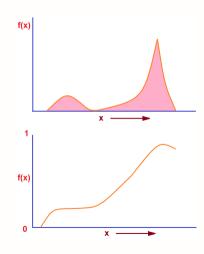


Función Densidad de Probabilidad (PDF)

- ► f(x) función densidad de probabilidad (PDF) $f(x) \ge 0$
- ▶ Probabilidad $\{a \le x \le b\} = \int_a^b f(x) dx$
- ► Normalización $\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = 1$

Función de Distribución Acumulativa (CDF)

- $F(x) = \int_{-\infty}^{x} f(x') dx'$ $0 \le F(x) \le 1$
- $\frac{dF(x)}{dx} \ge 0$
- $F(-\infty) = 0, \quad F(\infty) = 1$



31/45

Muestreo Directo

Solución directa $\hat{x} = F^{-1}(\xi)$

► Resolver para \hat{x} : $\xi = \int_{-\infty}^{x} f(x) dx$

Procedimiento de muestreo

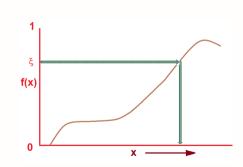
- ► Genera ξ
- ▶ Determina \hat{x} tal que $F(\hat{x}) = \xi$

Ventajas

- ► Matemáticas y codificación sencillas
- ► Alto nivel de aproximación

Desventajas

- ► A menudo involucra funciones complicadas
- ► En algunos casos, F(x) no puede ser invertida (pe. Klein-Nishina)



Ejemplos: Muestreos desde un PDF exponencial

$$f(x) = \frac{1}{\lambda} e^{-\frac{x}{\lambda}}, \quad 0 \le x \le \infty$$
 (9)

$$F(x) = \int_0^x f(x')dx' = 1 - e^{-\frac{x}{\lambda}}$$
 (10)

Muestreo directo:

T-02 Básico MCNP

Solución para x: $F(x) = \xi$

Resolviendo: $\xi = 1 - e^{-\frac{x}{\lambda}}$ dado $x \leftarrow -\lambda . \ln(1 - \xi)$ o $x \leftarrow -\lambda . \ln(\xi)$

Aunque $(1 - \xi) \neq \xi$

Tanto ξ y $(1-\xi)$ están uniformemente distribuidas en (0,1)

⇒ podemos utilizar el procedimiento de muestreo aleatorio

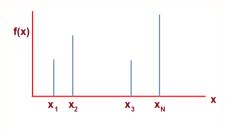
(Es decir, los números son diferentes, pero las distribuciones son las mismas)

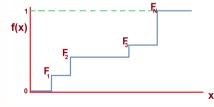
Discreta (PDF)

- ► { f_k }, donde $f_k = f(x_k)$ con k = 1, 2, ..., N $f_k \ge 0$
- $\sum_{j=1}^{N} f_j = 1$

Discreta (CDF)

- ► $\{F_k\}$, donde $F_k = \sum_{j=1}^k f_j$ con k = 1, 2, ..., N-1
- ► $F_0 = 0$
- $ightharpoonup F_N = 1$

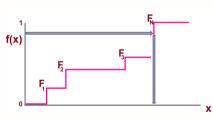




34/45

Muestreo desde PDF's discretos

- ► Solución directa de $\hat{x} \leftarrow F^{-1}(\xi)$
 - (1) Genera ξ
 - ▶ (2) Determina k tal que $F_{k-1} \le \xi \le F_k$
 - ► (3) Regresa $\hat{x} = x_k$
- Requiere de búsqueda en la tabla
 - Búsqueda Lineal, requiere de tabla O(N);
 Cuando N es pequeño
 - ► Búsqueda **Binaria**, requiere de tabla $O(\ln_2 N)$; Cuando N es grande
- ► Algunos PDF's y $F'_k s$ discretos, no están pre-calculados
 - ► Búsqueda **lineal**, Calcula con F'_ks en el momento lo que se necesita.



Dispersión Multigrupos

 \odot Dispersión del grupo g al grupo g'

$$f_{g'} = \frac{\sigma_{g \to g'}}{\sum\limits_{i=1}^{n} \sigma_{g \to k}} \tag{11}$$

Selección del núclido de dispersión para una colisión

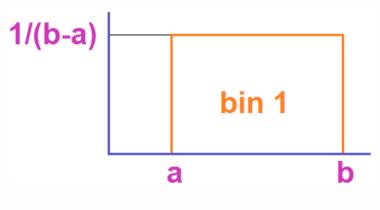
 $\odot k =$ número de núclidos en la composición

$$f_k = \frac{N^{(k)}\sigma_s^{(k)}}{\sum_{j=1}^k N^{(j)}\sigma_s^{(j)}}$$
(12)

(13)

Ejemplo

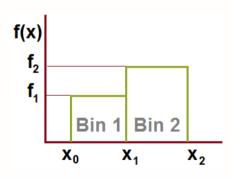
- Muestreo desde un PDF uniforme en el intervalo (a, b), Histograma con 1 bin



$$x \leftarrow a + \xi \cdot (b - a)$$

Ejemplo

- Muestreo desde un Histograma con 2 bin
 - $A_1 = (x_1 x_0) \cdot f_1$
 - ► $A_2 = (x_2 x_1) \cdot f_2$
 - $p_1 = prob\{x_0 < x < x_1\} = \frac{A_1}{A_1 + A_2}$
 - $p_2 = prob\{x_1 < x < x_2\} = \frac{A_2}{A_1 + A_2}$
- Procedimiento de muestreo en dos etapas:
 - ► 1. Seleccione un bin: b
 Si $\xi_1 < p_1$, seleccione b=bin 1
 de otra manera, seleccione b=bin 2
 - Muestrea x dentro de bin: $x \leftarrow x_{h-1} + \xi_2 \cdot (x_h - x_{h-1})$



38/45

Ejemplo

- Muestreo desde un Histograma PDF
 Muestreo en dos etapas:
 - ▶ 1. Muestreo desde PDF discreto, para seleccionar un bin
 - ▶ 2. Muestreo desde PDF uniforme, dentro de un bin

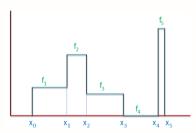
PDF discreto

$$p_k = f_k \cdot (x_k - x_{k-1}), \qquad k = 1, 2, ..., N \qquad \sum p_k = 1$$

- ▶ Genera ξ_1
- ► Usa busqueda en tabla para seleccionar k

Muestreo uniforme, dentro del bin k

- ▶ Genera ξ_2
- ► Entonces $x \leftarrow x_{k-1} + \xi_2 \cdot (x_k x_{k-1})$



T-02 Básico MCNP 39/45

Ejemplo

- Muestreo desde tramos lineales PDF
 Muestreo en dos etapas:
 - ► 1. Muestreo desde un PDF discreta, para seleccionar un bin
 - ▶ 2. Muestreo desde un PDF lineal, dentro de un bin

PDF discreto

$$p_k = = \frac{f_k - f_{k-1}}{2} \cdot (x_k - x_k - 1), \qquad k = 1, 2, ..., N$$

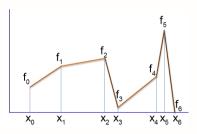
- ► Genera ξ
- Usa búsqueda en tabla o método "alias" para seleccionar k

Muestreo lineal, dentro del bin k

- ightharpoonup Genera ξ
- ► Entonces si

$$\begin{array}{ll} \blacktriangleright & \xi_1 < \frac{f_{k-1}}{f_k - f k - 1}, \\ & \hat{x} \leftarrow x_k - (x_k - x_{k-1}) \sqrt{\xi_2} \end{array}$$

► De otra manera, $\hat{x} \leftarrow x_{k-1} + (x_k - x_{k-1})\sqrt{\xi_2}$



Muestreo de Rechazo

Von Neumann " ...parece objetable calcular una función trascendental de un número aleatorio"

► Seleccione una función de frontera g(x), tal que: $c \cdot g(x) \ge f(x)$, para toda xg(x) es un PDF fácil de muestrear

Procedimiento de Muestreo

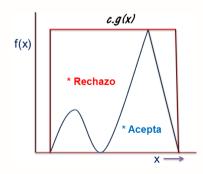
- ▶ Muestrea \hat{x} desde g(x), $\hat{x} \leftarrow G^{-1}(\xi_1)$
- ▶ Prueba $\xi_2 \cdot cg(\hat{x}) \leq f(\hat{x})$
- ► Si es verdadero \rightarrow acepta \hat{x} , echo
- ► Si es falso \rightarrow rechaza \hat{x} , vuelve a intentarlo

Ventajas

► Operaciones simples de computadora

Desventajas

 Bajo nivel de aproximación, a veces difícil de entender



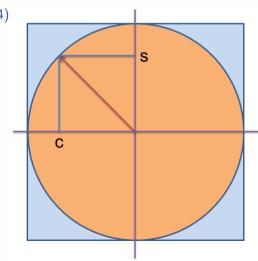
FND

Ejemplo: -Isotrópico 2D

$$f(\vec{\rho}) = \frac{1}{2\pi}, \quad \vec{\rho} = (u, v) \tag{14}$$

Rechazo (anterior VIM)

```
SUBROUTINE AZIRN VIM(S, C)
    IMPLICIT DOUBLE PRECISION (A-H, O-Z)
100 R1=2.*RENF() - 1.
    R1SQ=R1*R1
    R2=RANF()
    R2SQ=R2*R2
    RSQ=R1SQ+R2SQ
    IF(1.-RSQ)100, 105, 105
105 S=2.*R1*R2/RSQ
    C=(R2SQ-R1SQ)/RSQ
    RETURN
```



```
Ejemplo: -Isotrópico 2D
Directo (RACER, NEW, VIM)
     subroutine azirn(S, C)
     implicit double precision(A-H, O-Z)
     parameter ( twopi = 2.*3.14159265 )
     phi=twopi*ranf()
     c = cos(phi)
    s = sen(phi)
     return
     end
```

Tipo	Función Densidad de Probabilidad	Método de Muestreo Directo
Lineal:	$f(x) = 2x, \qquad 0 < x < 1$	$x \leftarrow \sqrt{\xi}$
Exponencial:	$f(x) = e^{-x}, \qquad 0 < x$	$x \leftarrow -\log \xi$
Isotrópico 2D:	$f(\vec{\rho}) = \frac{1}{2\pi}, \vec{\rho} = (u, v)$	$u \leftarrow \cos 2\pi \xi_1$
	- "	$v \leftarrow \sin 2\pi \xi_1$
Isotrópico 3D:	$f(\vec{\Omega}) = \frac{1}{4\pi}, \vec{\Omega} = (u, v, w)$	$u \leftarrow 2\xi_1 - 1$
	**	$v\sqrt{1-u^2}\cos 2\pi\xi_2$
		$w\sqrt{1-u^2}\sin 2\pi\xi_2$
Maxwelliano:	$f(x) = \frac{2}{T\sqrt{\pi}}\sqrt{\frac{x}{T}}e^{-\frac{x}{T}}, x$	$x \leftarrow T(-\log \xi_1 - \log \xi_2 \cos^2 \frac{\pi}{2} \xi_3)$
Espectro de Watt:	$f(x) = \frac{2e^{\frac{-ab}{4}}}{\sqrt{\pi a^3 b}} e^{\frac{-x}{a}} \sinh \sqrt{bx}, x < 0$	$w \leftarrow a(-\log \xi_1 - \log \xi_2 \cos^2 \frac{\pi}{2} \xi_3)$
		$x \leftarrow w + \frac{a^2b}{4} + (2\xi_4 - 1)\sqrt{a^2bw}$
Normal:	$f(x) = \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}}e^{\frac{-1}{2}(\frac{x-\mu}{\sigma})^2}$	$x \leftarrow \mu + \sigma \sqrt{-2\log \xi_1} \cos 2\pi \xi_2$

Reglas de oro para el diseño de algoritmos que han cambiado

- Nunca tomar la raíz cuadrada de un número aleatorio
- Evite usar sin, cos, log, exp,
- ▶ Use *IF...GOTO...* para evitar la aritmética
- Números aleatorios son baratos, la aritmética es cara

Los métodos de muestreo directo tienen ventajas

- Codificación clara y sucinta fácil de verificar y mantener
- ► El tiempo de CPU es comparable al rechazo (???)
- Los métodos directos, vectorizan eficientemente

Todos los desarrolladores de código de Monte Carlo que trabajan con un muestreo aleatorio deben poseer y leer las siguientes referencias:

- ▶ D. E. Knuth, The Art of Computer Programming, Vol. 2: Semi-numerical Algorithms, 3rd Edition, Addison-Wesley, Reading, MA (1998).
- ▶ L. Devroye, Non-Uniform Random Variate Generation, Springer-Verlag, NY (1986).
- ▶ J. von Neumann, "Various Techniques Used in Conjunction with Random Digits", J. Res. Nat. Bur. Stand. Appl. Math Series 3, 36-38 (1951).
- ► C. J. Everett and E. D. Cashwell, "A Third Monte Carlo Sampler", LA9721-MS, Los Alamos National Laboratory, Los Alamos, NM (1983).
- ► H. Kahn, "Applications of Monte Carlo", AECU-3259, Rand Corporation, Santa Monica, CA (1954).