Aula 7

Roteiro

- Gerando amostras de v.a. discretas
- Gerando Geométrica
- Método da transformada inversa
- Gerando Binomial
- Gerando permutações

Motivação

O que é gerar amostra de uma variável aleatória?

- Realizar, observar um fenômeno aleatório
  - jogar uma moeda, jogar um dado, retirar bola de uma urna, etc

Como fazer isso usando o computador?

- Tema da aula de hoje

Por que gerar amostras de v.a.?

- Implementar métodos de Monte Carlo, simular sistemas aleatórios, construir jogos, projetar algoritmos, etc

Gerando Amostras Uniformes

- Seja U v.a. contínua com distribuição uniforme em (0, 1]
- **Premissa:** computador consegue gerar amostras de U

Mas a premissa é falsa!

1) número gerado não é contínuo: representação discreta de números no computador (ex. 32 bits)

2) gerador não é aleatório: computador é determinístico, e um algoritmo vai gerar o número aleatório

Gerador Pseudo-aleatório!

Gerador Pseudo-Aleatório

- Problema 1 é contornado usando maior precisão
  - ex. 64 bits divide intervalo [0,1] em 2^{64} pedacinhos
- Problema 2 é contornado usando algoritmos que misturam os bits com manipulações algébricas
  - geram sequência de números no qual o próximo depende do anterior (ou anteriores)
  - passam em muitos testes estatísticos para aferir aleatoriedade e independência
  - ex. Mersenne-Twister (1997) um dos mais usados algoritmos para geração de números pseudo-aleatórios

Premissa é falsa na teoria
mas contornável na prática!

Gerando Outras Distribuições

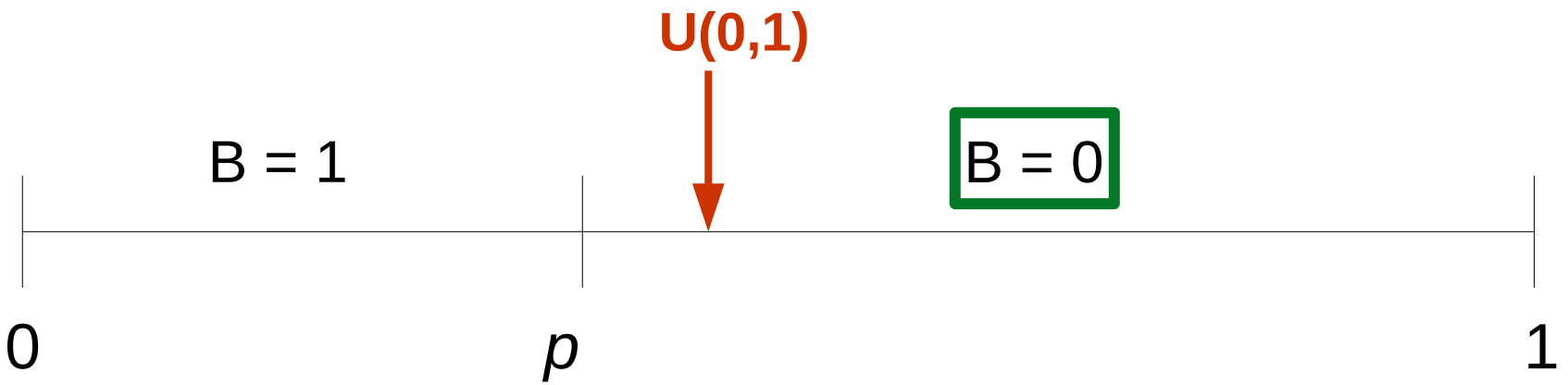
- Temos então gerador de U ~ unif(0,1)

Como gerar v.a. com outras distribuições?

- Muitas técnicas e algoritmos
  - diferente complexidade e aplicabilidade
- Melhor abordagem em geral depende da distribuição a ser gerada

Lançando uma Moeda

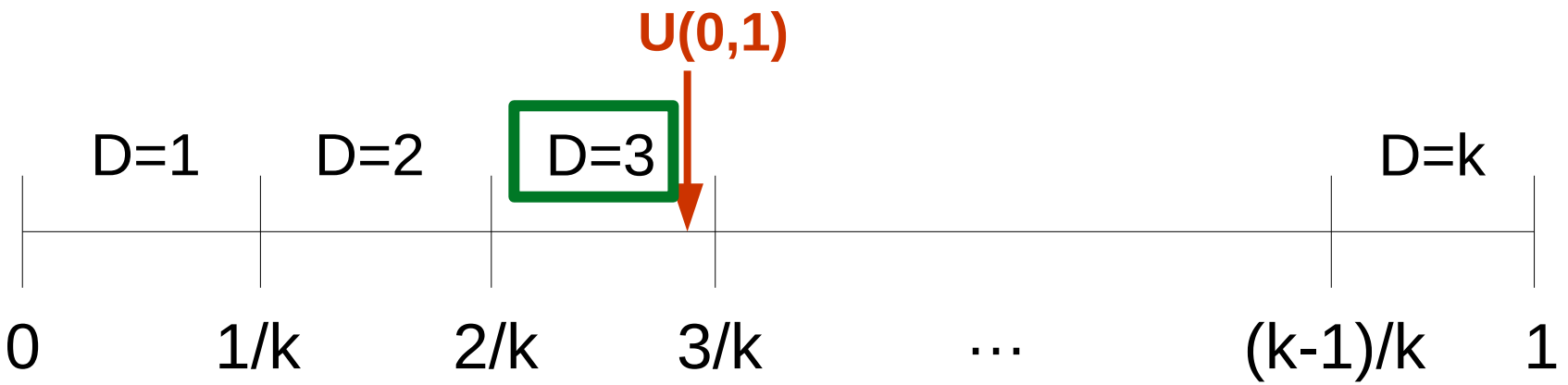
- Considere uma moeda enviesada
- Seja B ~ Bernoulli(p) v.a. que representa a moeda
  - P[B = 1] = *p*
- Como gerar a face da moeda (0 ou 1)?



- Dividir intervalo [0, 1] em *p*, 1-*p*
- Gerar U uniforme
- Se U <= *p* retorna 1, caso contrário retorna 0

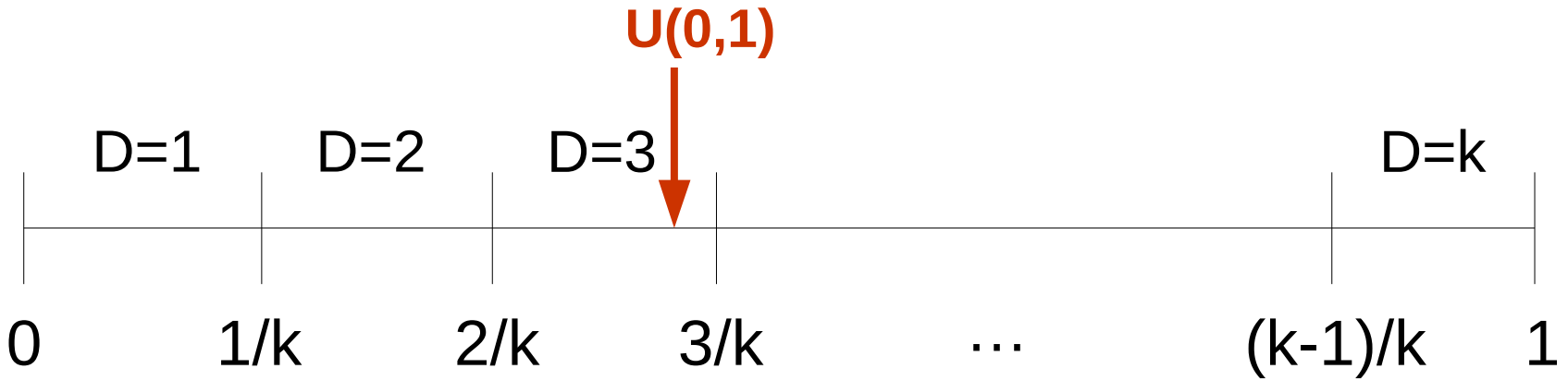
Lançando um Dado

- Considere um dado honesto com k faces
- Seja D v.a. que denota o valor da face
  - P[D = i] = 1/k
- Como gerar valor da face?



- Dividir intervalo [0, 1] em k faixas
- Gerar U uniforme
- Encontra a faixa que possui o valor gerado de U
- Retorna a faixa

Algoritmo 1 para Gerar Dado



- Algoritmo

  U = unif(0,1)

  i = 1

  while(! ((i-1)/k < U <= i/k)) i = i + 1

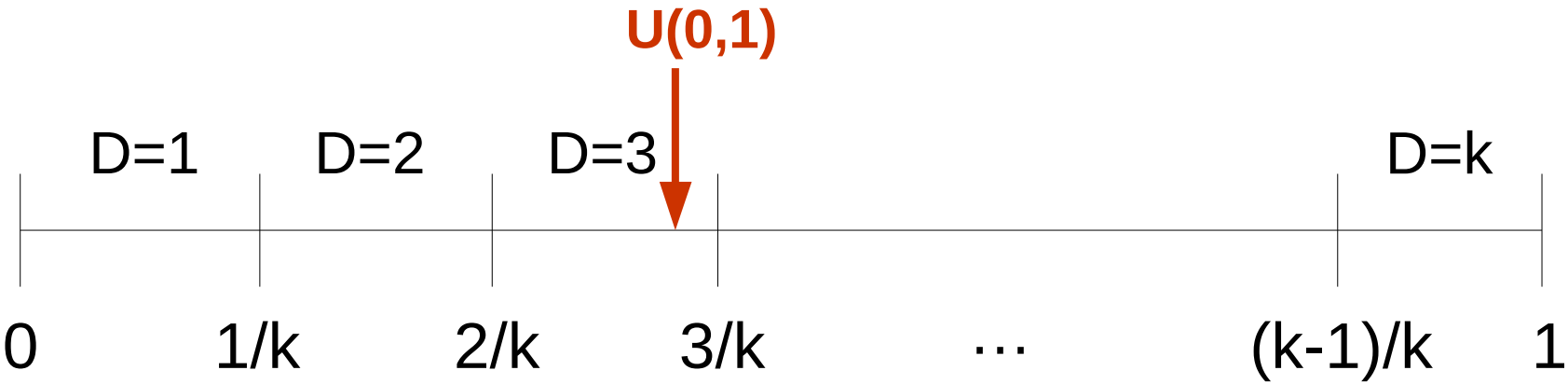
  return i

- Complexidade? Quantas vezes passa pelo *loop*?
- Melhor caso: 1 – Pior caso: k – Caso médio: k/2

Poderia ser mais eficiente?

Algoritmo 2 para Gerar Dado

- Podemos tirar proveito do dado ser honesto



- Algoritmo mais eficiente, determina *i* diretamente, multiplicando U por k

```
U = unif(0,1)
i = int( k*U ) + 1
return i
```

← int(r): retorna parte inteira de r

- Complexidade?
- Tempo constante, independente de k e do valor de U

Muito eficiente!

Lançando outro Dado

- Considere que dado com k faces não é honesto
- Seja D v.a. que denota o valor da face
  - prob. da face *i* é proporcional a w_i

$$P[D=i]=\frac{w_i}{W} \qquad W=\sum_{i=1}^{k} w_i$$

- Generalização do primeiro algoritmo gera amostras
- Gerar U. Determinar i, tal que

$$\sum_{j=1}^{i-1} w_i < WU \leq \sum_{j=1}^{i} w_i$$

```
U = unif(0,1); s = 0; i=1;
while (s <= WU) s += w[i];  i++;
return i;
```

- Complexidade?

Lançando Dado Eficiente

$$P[D=i]=\frac{w_i}{W} \qquad W=\sum_{i=1}^{k} w_i$$

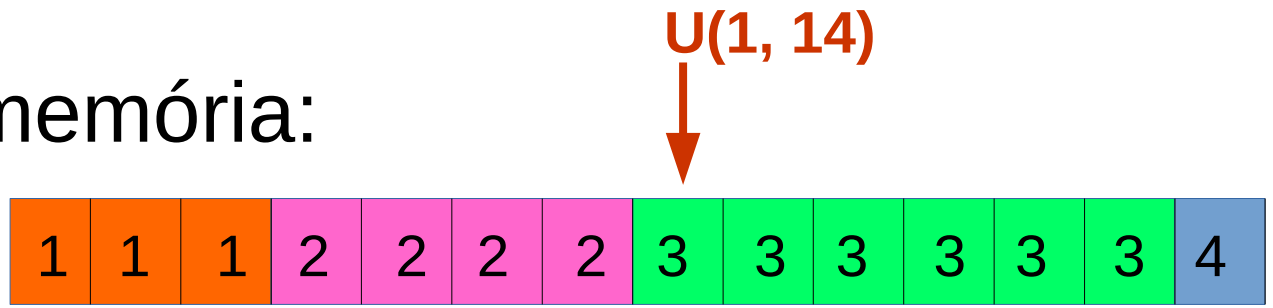
- Considere w_i inteiro. Como gerar v.a. de forma eficiente? Em tempo constante?
- **Ideia:** pré-processamento
  - 1) alocar um vetor de tamanho W
  - 2) preencher w_i posições com valor *i*
- Para gerar amostra do dado
  - 1) escolher inteiro uniforme em [1, W]
  - 2) acessar vetor para retornar face
- Complexidade? Memória?

Exemplo

$$P[D=i]=\frac{w_i}{W} \qquad W=\sum_{i=1}^{k} w_i$$

- $k = 4$, $w_1 = 3$, $w_2 = 4$, $w_3 = 6$, $w_4 = 1$
- W = 3 + 4 + 6 + 1 = 14

- Vetor na memória:



- Retorna conteúdo do valor acessado
- Complexidade de *W*, para criar vetor (uma vez)
- Complexidade constante, para gerar amostra

Alias Method

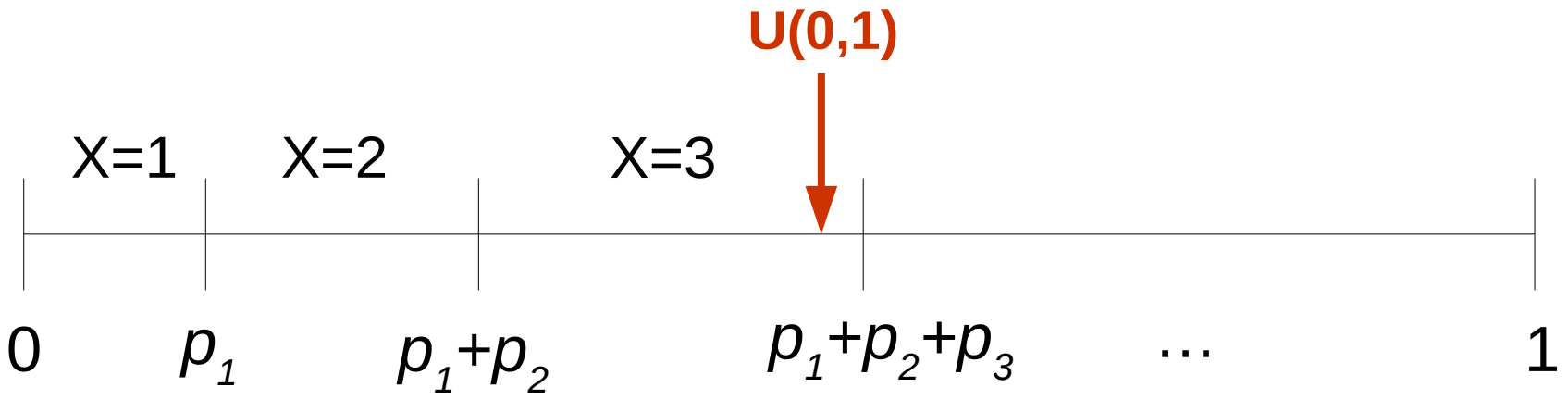
- Método eficiente para gerar D
  - não assume w_i inteiros, mas precisa de W
  - usa memória $\Theta(k)$, dois vetores
- Pré-processamento (criação dos vetores)
  - O(k log k) ou O(k), dependendo do método
- Geração de número aleatório usando vetores
  - O(1) – duas escolhas uniformes
- Utilizado para acelerar geração de sequência iid longas quando k é grande

Gerando Geométrica

- Seja *X* uma v.a. com distribuição geométrica, *p*

$$p_i = P[X = i] = (1-p)^{i-1} p, i = 1,2,\ldots$$

- Como gerar valores para *X*?
- Abordagem 1: adaptação do anterior (sem limite superior para valor que v.a. pode assumir)



- Complexidade? Caso médio é O(1/*p*)

Gerando Geométrica

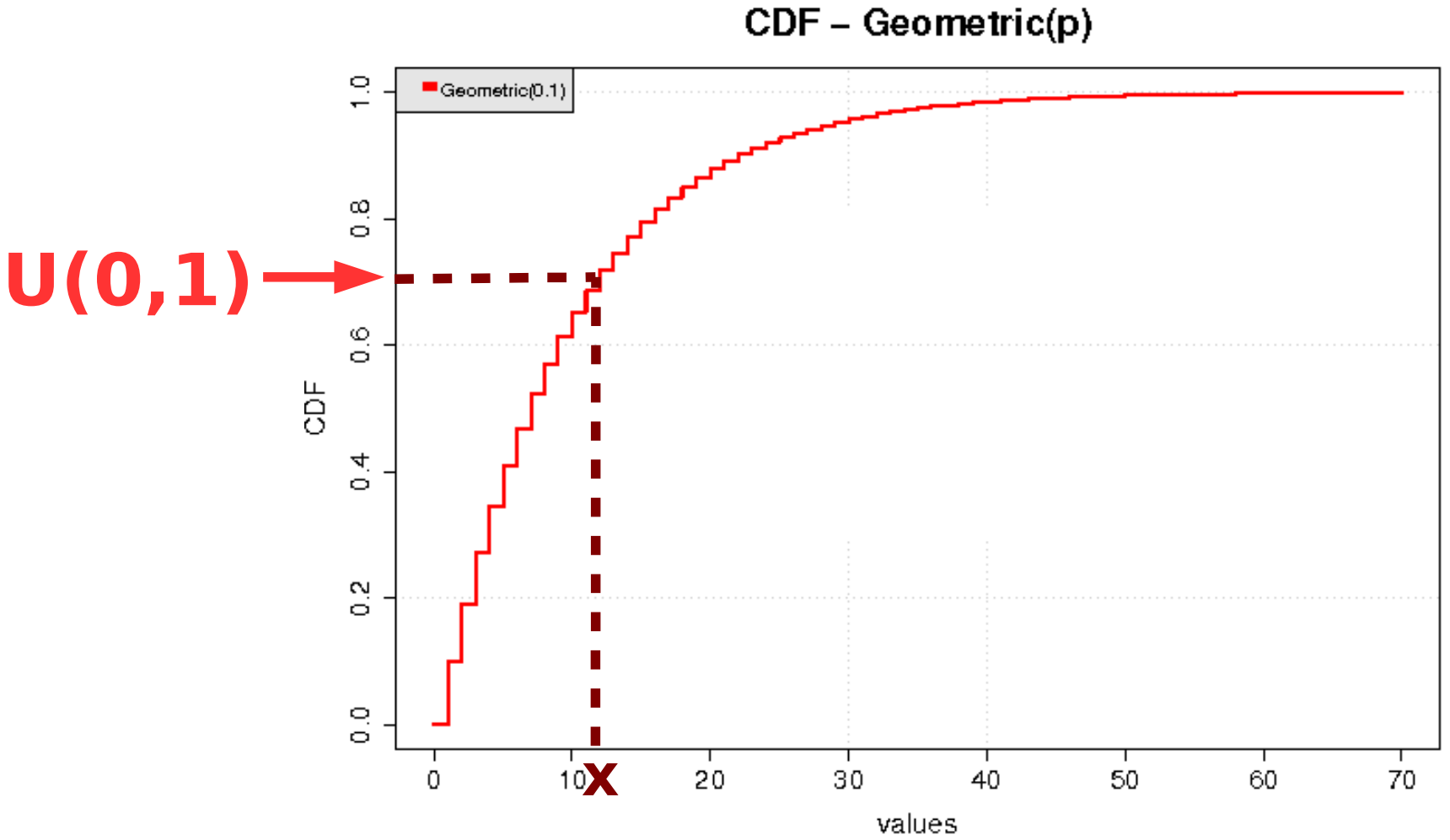
- Abordagem 2: Geométrica é sequência de Bernoulli até ocorrência de positivo
- Gerar uma sequência de Bernoulli(p) até observar evento positivo

```
e = 0; c = 1;
while (! e) if (unif(0,1) <= p) e=1 else c+=1;
return c;
```

- Vantagem: não calcula valor p_i da Geométrica
- Desvantagem: gera muitas amostras uniformes
- Complexidade?

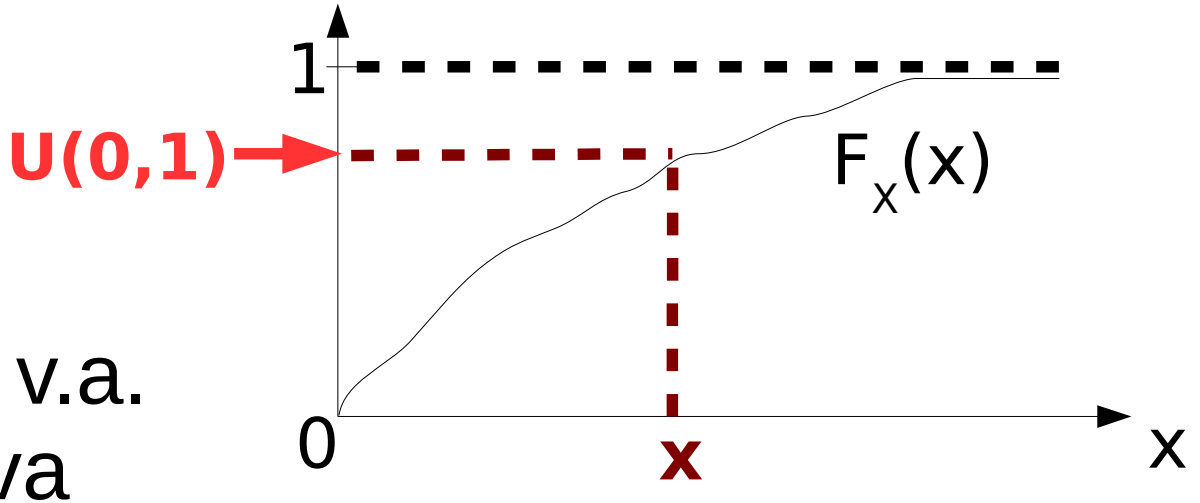
Gerando Geométrica

- Abordagem 3: Usar a inversa da função de distribuição cumulativa, $F_X(x)$



- Retornar F_X^{-1}(unif(0,1)). Complexidade?

Método da Transformada Inversa



- Seja U~unif(0,1), e X v.a. com função cumulativa $F_X(x) = P[X <= x]$
- Temos que

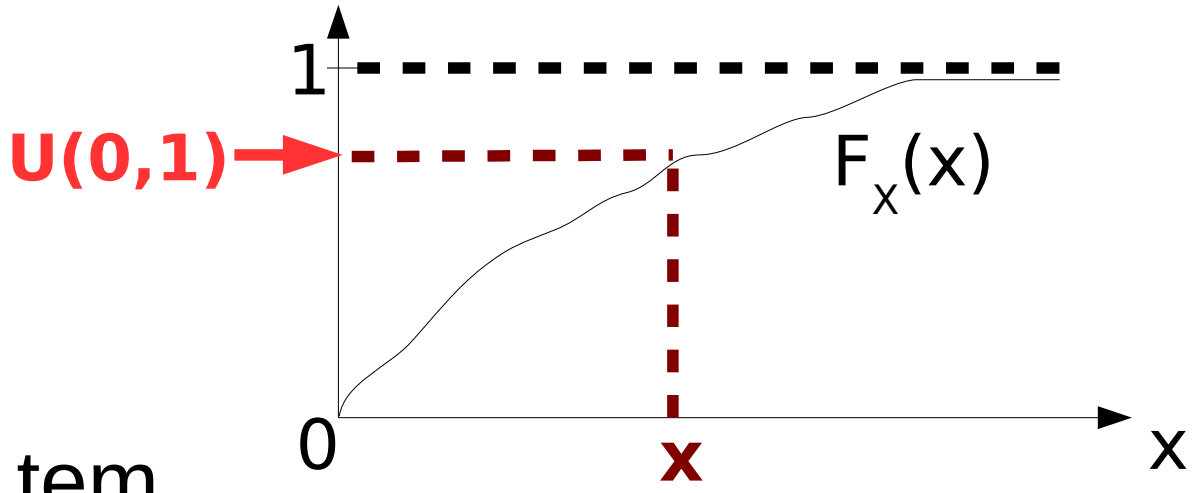
$$X = F_X^{-1}(U)$$

- onde F_X^{-1} é a inversa de F_X (valor de x para qual $F_X(x) = u$)
- Podemos usar a inversa para gerar amostras!

Método da Transformada Inversa

- Prova da equivalência

$$X = F_X^{-1}(U)$$



- Mostrar que X acima tem distribuição $F_X(x)$

$$P[X \le x] = P[F_X^{-1}(U) \le x]$$ ← por definição de X

$$= P[F_X(F_X^{-1}(U)) \le F_X(x)]$$ ← Equivalência de eventos e monotonicidade de F_X

$$= P[U \le F_X(x)]$$

$$= F_X(x)$$ ← Prob. da uniforme ser menor que β é igual a β (β em [0,1])

- Mas temos que obter a função inversa!

Inversa da Geométrica

- Seja *X* uma v.a. com distribuição geométrica, *p*

$$F_X(i) = P[X \leq i] = 1 - (1-p)^i, i = 1,2,\ldots$$

$$F_X^{-1}(u) = ?$$

$$1 - (1-p)^i = u$$

$$\rightarrow (1-p)^i = 1 - u$$

$$\rightarrow i = \frac{\log(1-u)}{\log(1-p)}$$

← Se u é unif(0,1) então 1-u também é unif(0,1)

$$F_X^{-1}(u) = \text{int}\left(\frac{\log u}{\log(1-p)}\right) + 1$$

← inteiro maior que zero

- Gerar u~unif(0,1) e aplicar fórmula acima
- Complexidade: O(1)

Gerando Binomial

- Seja X~Binom(N,p)

$$F_X(i) = P[X \leq i] = \sum_{k=0}^{i} \binom{N}{k} p^k (1-p)^{N-k}$$

- Não temos como inverter analiticamente F_X
- Alternativas?
- Gerar sequência iid com N Bernoulli(p), contar quantos eventos foram positivos
- **Problema:** p muito baixo, N grande, teremos muitos zeros
  - ex. $p=10^{-3}$, $N=10^5$
- **Ideia:** Usar geométrica para acelerar geração de 1

Gerando Binomial

- Sequência de N v.a. Bernoullis(p) iid
  0000001 00000001 0000000100001000100000000100
- Distribuição da posição do primeiro valor 1? ← Geométrica(p)
- Distribuição da posição do segundo valor 1? ← Geométrica(p), a partir do primeiro valor 1!
- Número de 1 na sequência de tamanho N é igual ao número de geométricas que somadas ocorreram antes de N

$$X = k | min_k \sum_{i=1}^{\infty} G_i \geq N$$ ← onde G_i~Geom(p)

- Algoritmo: gerar sequência iid Geom(p) até soma ser >= N
- Complexidade? Quantas geométricas serão geradas, na média?
- N/(1/p) = Np

Gerando Permutações

- Gerar uma permutação das cartas do baralho, com probabilidade uniforme. Baralho tem *N* cartas.
- **Ideia 1**
  - Gerar *i* uniforme entre 1 e *N*! (todas permutações)
  - Retornar a *i*-ésima permutação
- Problema? ← Como saber qual é a *i*-ésima permutação?
- **Ideia 2**
  - Escolher um elemento por vez de forma uniforme (sem repetição)
  - Fazer n escolhas sucessivas
- Problema? ← Como fazer escolhas de forma eficiente?

Knuth Shuffle

- **Ideia:** usar um vetor para alocar elementos e as escolhas realizadas (conhecido por *Knuth Shuffle*)
- Algoritmo eficiente para gerar uma permutação de *N* elementos de forma uniforme

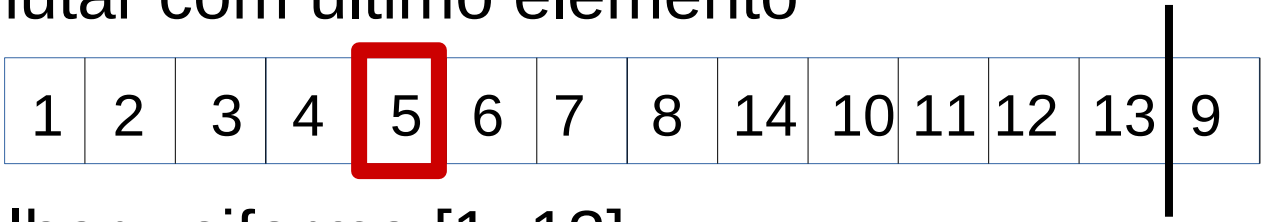
```
Vetor permuta[1,…,N];
permuta[i] = i para i=1,…,N;
para i=0 até N-1
    j = unif(1, N-i);        <-- O(1)
    tmp = permuta[j];
    permuta[j] = permuta[N-i];
    permuta[N-i] = tmp;
```

- Cada permutação gerada tem a mesma probabilidade
- Complexidade: O(*N*)

Exemplo

- *Knuth Shuffle* com $N = 14$
- Construir vetor ordenado na memória

- Escolher uniforme [1, 14]
- Permutar com último elemento



- Escolher uniforme [1, 13]
- Permutar com penúltimo elemento

- Escolher uniforme [1, 12]
- …
- Ao final, vetor contém uma permutação uniforme!