# Algoritmo UCB

#### Nelson Steven Sanabio Maldonado

### Junio 2018

# 1 Algoritmo

$$\mu_{i,t} = \frac{\sum_{s=0: I_s=i}^t r_s}{n_{i,t}} \tag{1}$$

UCB asigna el siguiente valor a cada lanzamiento i en cada momento t:

$$UCB_{i,t} := \mu_{i,t} + \sqrt{\frac{\ln t}{n_{i,t}}}$$

El algoritmo UCB se da a continuación:

### **UCB**

**Input**: N brazos, número de rondas  $T \ge N$ 

- 1. Para t = 1...N, jugar lanzamiento t
- 2. Para t = N + 1...T, juego de lanzamiento

$$I_t = arg_{i \in \{1...N\}} max \ UCB_{i,t-1}$$

Tenga en cuenta que estamos asumiendo (al menos en esta formulación) que jugaremos al menos N veces. Además, estamos actualizando implícitamente nuestra estimación empírica (1) cada vez que jugamos un lanzamiento. Observe que en el tiempo t, el algoritmo utiliza el UCBi, t-1, que se puede calcular utilizando observaciones realizadas hasta el tiempo t-1.

En un nivel intuitivo, el término adicional  $\sqrt{\frac{\ln t}{n_{i,t}}}$  nos ayuda a evitar siempre jugar el mismo brazo sin examinar otras armas. Esto es porque a medida que ni, t aumenta,  $UCB_{i,t}$  disminuye. Tome el ejemplo de 2 lanzamiento: lanzamiento 1 con una recompensa fija de 0,25 y el lanzamiento 2 con una recompensa de 0-1 siguiendo una distribución de Bernoulli  $\pi=0,75$ . Recuerde que la estrategia codiciosa (es decir, seleccionando  $argmax_{i\in\{1...N\}} \mu_{i,t}$ ) incurre en arrepentimiento lineal R(T)=O(T) con probabilidad constante: con probabilidad 0.25, el brazo 2 produce recompensa 0, a que siempre seleccionaremos el lanzamiento 1 y nunca volveremos a visitar el lanzamiento 2. Si hacemos un seguimiento de UCB en esta situación, vemos que no tenemos este problema.

- (t = 1) El lanzamiento 1 se reproduce:  $\mu_{1,1} = 0.25$ .
- (t = 2) Se reproduce el lanzamiento 2:  $\mu_{2,2} = 0$  (con probabilidad de 0,25 esto ocurre).
- (t = 3) Se reproduce el lanzamiento 1, porque  $UCB_{1,2} = 0.25 + \sqrt{\ln 2} > UCB_{2,2} = 0 + \sqrt{\ln 2}$
- (t = 4) Se reproduce el lanzamiento 2, porque  $UCB_{1,3} = 0.25 + \sqrt{\frac{\ln 3}{2}} \approx 0.9912 < UCB_{2,3} = 0 + \sqrt{\ln 3} \approx 1.481$

## 1.1 Análisis de arrepentimiento dependiente de la instancia

Pero hay una razón más fundamental para la elección del término  $\sqrt{\frac{\ln t}{n_{i,t}}}$ . Es un límite superior de alta confianza en el error empírico de  $\mu_{i,t}$ . Específicamente, para cada lanzamiento i en el tiempo t, debemos tener.

$$|\mu_{i,t} - \mu_i| < \sqrt{\frac{\ln t}{n_{i,t}}} \tag{2}$$

con probabilidad de al menos  $1 - \frac{2}{t^2}$ . Hay dos límites útiles que podemos tomar inmediatamente de (2):

1. Un límite inferior para  $UCB_{i,t}$ . Con probabilidad al menos  $1-\frac{2}{t^2}$ 

$$UCB_{i,t} > \mu_i \tag{3}$$

2. Un límite superior para  $\mu_{i,t}$  con muchas muestras. Dado que  $n_{i,t} \geq \frac{4ln\,t}{\Delta_i^2}$ , con probabilidad de al menos  $1-\frac{2}{t^2}$ ,

$$\mu_{i,t} < \mu_i + \frac{\triangle_i}{2} \tag{4}$$

(3) afirma que el valor UCB es probablemente tan grande como la verdadera recompensa: en este sentido, el algoritmo UCB es optimista. (4) declara que si se le dan suficientes (específicamente, al menos  $\frac{4ln\;t}{\Delta_i^2}$ ) muestras, la estimación de la recompensa probablemente no exceda la recompensa verdadera en más de  $\frac{\Delta_i}{2}$ . Estos límites se pueden usar para mostrar que UCB rápidamente descubre un brazo subóptimo: