

Cálculo de las N-reinas

Algoritmos Probabilísticos: Las Vegas

Daniel González Alonso

Índice

1. Algoritmos de las Vegas
2. Puzle de las 8 reinas
3. Problema de las N-reinas
 1. Backtracking
4. Solución mediante las Vegas
 1. Pseudocódigo
 2. Análisis de complejidad y probabilidad de fallo

Algoritmos de las Vegas

- Algoritmos que usan decisiones probabilísticas para llegar más rápidamente a la solución correcta.
- Nunca retornan una solución incorrecta, pero pueden no llegar a dar una solución

Algoritmos de las Vegas

- Los algoritmos de las vegas pueden fallar, pero podemos repetir el proceso hasta dar con la solución.
- El numero de repeticiones que tendremos que realizar es $1/p(x)$, siendo $p(x)$ la probabilidad de éxito.
- El tiempo en ejecutarse sigue la ecuación:
$$t(x) = p(x) * s(x) + (1 - p(x)) * (f(x) + t(x))$$

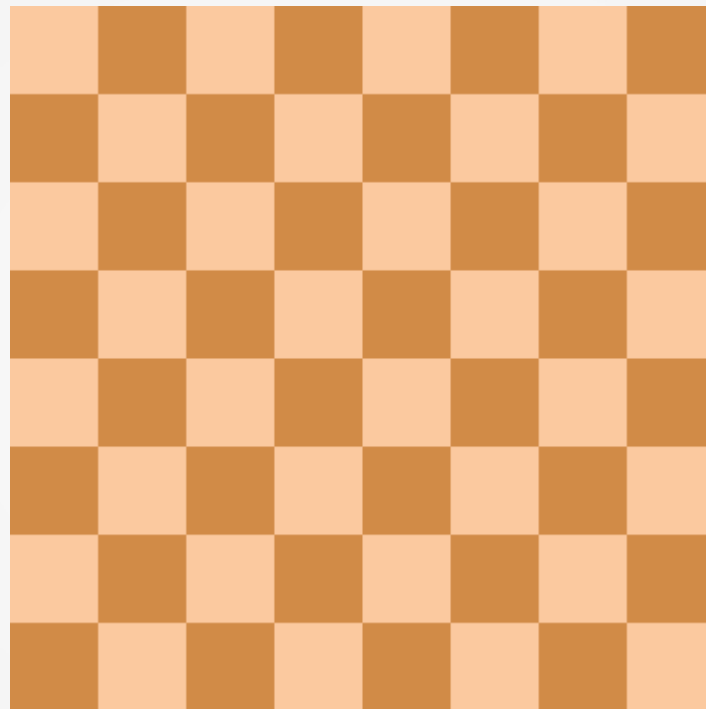
El puzzle de las 8-reinas

- El puzzle de las 8 reinas es un problema que consiste en colocar 8 reinas sin que se amenacen entre ellas en un tablero de ajedrez (8 filas y 8 columnas).
- Fue propuesto por primera vez en 1848 por Max Bezzel (ajedrecista), y las primeras soluciones publicadas por Franz Nauck dos años después.

El problema de las n-reinas

- El problema de las N-reinas es una generalización del problema anterior.
- Consiste en colocar un numero N ($N > 3$) de reinas en un tablero $N \times N$ sin que se amenacen entre ellas.

Solución mediante BackTracking



Encuentra la solución tras colocar 114 reinas.

Solución mediante Las Vegas

Function lasVegas(N):

Entrada:

N: dimensiones del tablero y numero de reinas.

Salida:

Lista con las reinas que resuelven el problema.

```
reinas ← {} // O(1)
For i ← 0 to N do // O(1)
    posiciones ← posicionesPosibles(reinas, i) // O(n*i)
    If (posiciones ≠ {}) then // O(1)
        selección ← U(0, longitud(posiciones)) // O(1)
        reinas ← reinas U posiciones[selección] // O(1)
    Else
        Return posiciones // O(1)
Return reinas // O(1)
```


¿Análisis de complejidad?

En caso de éxito:

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^i 1 = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n i = \sum_{i=1}^n n * i = n * \frac{n * (n + 1)}{2}$$

Complejidad de orden: $O(n^2 * \frac{n + 1}{2}) = O(n^3)$

Suponiendo el cálculo de números pseudoaleatorios en $O(1)$.

Solución mediante Las Vegas

El numero esperado de nodos evaluados para las 8-reinas ($t(x)$) es:

$$t(x) = s(x) + f(x) * \frac{1 - p(x)}{p(x)}$$

$$s(x) = 9$$

$$f(x) = 6,971 \text{ en promedio}$$

$$p(x) = 0,1293$$

Al final: $t(x) = 55,9424$

Menos de la mitad que backtracking!

Solución alternativa

- Combinar backtracking con las Vegas (híbrido): se colocan las primeras piezas mediante las vegas y el resto por backtracking.