Ejercicios del primer set de slides

1. Número de runs

2. Quadratic probing

3. Uniform Hashing

Problema: número de runs

```
def runs(arr): # arr = permutacion
res = []
i, n = 0, len(arr)
while i < n:
    i = i + 1
    if j < n and arr[i] <= arr[j]:</pre>
        # creciente
        while j < n and arr[j - 1] <= arr[j]:
            i += 1
    elif j < n and arr[i] > arr[j]:
        # decreciente
        while j < n and arr[j - 1] > arr[j]:
            i += 1
    else:
        # elemento aislado
        i = i + 1
    res.append(j - i)
    i = i
return res
```

Problema: número de runs

Problema

La cantidad esperada de runs es $\mathbb{E}[r] \sim cn$ para una cierta c > 0.

Veamos la permutación como una secuencia X_1, X_2, \ldots de números iid de [0,1].

- (a) Probar $runs(X_1, \ldots, X_{i+j}) \le runs(X_1, \ldots, X_i) + runs(X_{i+1}, \ldots, X_{i+j})$.
- (b) Probar que $e_k \coloneqq \mathbb{E}[runs(X_1,\ldots,X_k)]$ satisface $e_{i+j} \le e_i + e_j$ para todo $i,j \ge 0$. Concluir que $e_k/k \to c$ para cierta $c \ge 0$.
- (c) Mostrar que la constante es positiva c > 0.

⁰Pista (b). Lema de Fekete...

⁰ Pista (c). ¿Qué podemos decir si $X_i < X_{i+1}$ y $X_{i+1} > X_{i+2}$?

Quadratic probing

Consideramos la secuencia de quadratic probing $i_1=i_0+1,\,i_2=i_1+2,\ldots,i_k=i_{k-1}+k\,,\ldots$ módulo K, el tamaño.

Ejercicio

Probar que si $K = 2^m$ entonces i_0, i_1, \dots, i_{K-1} son distintos módulo K.

Uniform Hashing

Teorema (Búsqueda en Uniform hashing)

El costo medio de una búsqueda con uniform hashing es

$$U_n = \frac{K+1}{K-n+1} \sim \frac{1}{1-\alpha}, \qquad S_n \sim \frac{1}{\alpha} \log\left(\frac{1}{1-\alpha}\right).$$

Ejercicio

1. Sea X_n la cantidad de probes necesarios para realizar la n-ésima inserción. Notar que

$$U_n = \mathbb{E}[X_n] = \sum_{i=0}^{\infty} \Pr(X_n > i) = \sum_{i=0}^{n} \frac{\binom{n}{i}}{\binom{K}{i}}.$$

- 2. Probar que ^a $U_n = \frac{K+1}{K-n+1}$.
- 3. Probar la fórmula para la búsqueda exitosa S_n .