INF221 – Algoritmos y Complejidad

Clase #29 Algoritmos Aleatorizados

Aldo Berrios Valenzuela

Miércoles 23 de noviembre de 2016

1. Algoritmos Aleatorizados

Idea: El altoritmo toma decisiones según valores aleatorios. Por lo tanto, la ejecución varía, incluso con los mismos datos de entrada.

Clasificación:

- Monte Carlo: Tiempo de ejecución fijo, puede fallar.
- Las Vegas: Tiempo de ejecución variable; no falla.

Paradigmas:

- Frustrar a un adversario.
- Muestreo.
- Abundancia de testigos.
- Huellas digitales.
- Reordenar.
- Balance de carga.
- Quebrar simetrías.

Ejemplo 1.1 (Balance de Carga). Sitio social, 24000 peticiones por 10 minutos. Cada petición se procesa en promedio 1/4 [s], máximo 1 [s]. Unidad de trabajo: 1 [s] entonces son 6000 unidades por 10 minutos, en 10 minutos un servidor puede hacer 600, esto es, 10 servidores al 100%. ¿Cuántos más?, Chernoff al rescate...

Acotamos la probabilidad de que el servidor 1 (de *m*) se sobrecargue. Si son *m* servidores, y la carga se distribuye por igual, la carga promedio de 1 es

$$\frac{10}{m} \cdot 600$$

Nos interesa la probabilidad que la carga del servidor 1 sea mayor que 600. Definimos $0 < t_i \le 1$ (recuerde que una tarea demora a lo más 1 segundo) el tiempo dedicado por el servidor 1 a la tarea i. Sea:

$$T = \sum_{1 \le i \le 24000} t_i \qquad \qquad \mathbb{E}[T] = \frac{6000}{m} = \frac{10}{m} \cdot 600; \qquad c = \frac{10}{m}$$

Entonces:

$$\Pr\left[\text{servidor 1 se sobrecarga}\right] = \Pr\left[T \ge 600\right]$$
$$= \Pr\left[T \ge \mathbb{E}\left[T\right]\right]$$
$$\le e^{-\beta(c) \cdot \frac{6000}{m}}$$

Por lo tanto:

$$\begin{split} \Pr \left[\text{algún servidor se cae} \right] & \leq \sum_{1 \leq k \leq m} \Pr \left[\text{servidor } k \text{ se cae} \right] \\ & = m \Pr \left[\text{servidor 1 se cae} \right] \\ & \leq m e^{-\beta(c) \cdot \frac{6000}{m}} \end{split}$$

Algunos valores de la cantidad de servidores que necesitamos se pueden ver en el Cuadro 1.

Valor de m	Probabilidad de que al menos 1 servidor se caiga
11	0,784
12	0,000999
13	0,000000760

Cuadro 1: Tabla de probabilidades de que al menos 1 servidor se caiga con una cantidad de m servidores.

2