大数据算法第一次作业

2025年4月15日

Problem 1. 假设 Z_i, \ldots, Z_n 为 n 个独立同分布的随机变量,并且满足 $\mathbb{E}[Z_i] = 0$, $Var(Z_i) < \infty$. 定义均值为 $\bar{Z} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} Z_i$. 证明对于任意 t > 0 有:

$$\mathbb{P}(|\bar{Z}| \ge t) \to 0$$

证明.

$$\operatorname{Var}(\bar{Z}) = \mathbb{E}\left[\left(\frac{1}{n}\sum_{i=1}^n Z_i\right)^2\right] = \frac{1}{n^2}\sum_{i,j\leq n}\mathbb{E}[Z_iZ_j] = \frac{1}{n^2}\sum_{i=1}^n\mathbb{E}[Z_i^2] = \frac{\operatorname{Var}(Z_1)}{n}.$$

特别地,对于任意 $t \ge 0$,我们有

$$\mathbb{P}\left(\left|\frac{1}{n}\sum_{i=1}^{n}Z_{i}\right|\geq t\right)\leq \frac{\mathrm{Var}(Z_{1})}{nt^{2}},$$

因此

$$\mathbb{P}(|\bar{Z}| \ge t) \to 0$$
 对于任意 $t > 0$.

Problem 2. 假设 Z_i, \ldots, Z_n 为 n 个独立的有界随机变量,其中 $Z_i \in [a,b]$ 且 $-\infty < a \le b < \infty$ 。证明

$$\mathbb{P}\left(\frac{1}{n}\sum_{i=1}^{n}(Z_i - \mathbb{E}[Z_i]) \ge t\right) \le \exp\left(-\frac{2nt^2}{(b-a)^2}\right),\,$$

$$\mathbb{P}\left(\frac{1}{n}\sum_{i=1}^{n}(Z_i - \mathbb{E}[Z_i]) \le -t\right) \le \exp\left(-\frac{2nt^2}{(b-a)^2}\right)$$

对于任意 $t \ge 0$ 成立.

证明.

$$\mathbb{P}\left(\frac{1}{n}\sum_{i=1}^{n}(Z_{i} - \mathbb{E}[Z_{i}]) \geq t\right) = \mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^{n}(Z_{i} - \mathbb{E}[Z_{i}]) \geq nt\right)$$

$$\leq \mathbb{E}\left[\exp\left(\lambda\sum_{i=1}^{n}(Z_{i} - \mathbb{E}[Z_{i}])\right)\right]e^{-\lambda nt}$$

$$=\left(\prod_{i=1}^{n}\mathbb{E}[e^{\lambda(Z_{i} - \mathbb{E}[Z_{i}])}]\right)e^{-\lambda nt} \leq \left(\prod_{i=1}^{n}e^{\frac{\lambda^{2}(b-a)^{2}}{8}}\right)e^{-\lambda nt}$$

其中最后一个不等式是 Hoeffding's Lemma。在 $\lambda \geq 0$ 上最小化,我们得到

$$\mathbb{P}\left(\frac{1}{n}\sum_{i=1}^{n}(Z_{i}-\mathbb{E}[Z_{i}])\geq t\right)\leq \min_{\lambda\geq 0}\exp\left(\frac{n\lambda^{2}(b-a)^{2}}{8}-\lambda nt\right)=\exp\left(-\frac{2nt^{2}}{(b-a)^{2}}\right).$$

另一个不等式证明类似。

Problem 3. 假设我们有一个二维数据集 X = (1,1), (1,2), (2,1), (2,2), (10,10), (10,11), (11,10), (11,11), 我 们希望将其分为 <math>k = 2 类

- (1) 如果初始类中心选择为 $c_1 = (1,1), c_2 = (10,10)$, 请执行 k-means 算法, 给出迭代过程和最终的类中心
- (2) 如果初始类中心选择为 $c_1 = (1,1), c_2 = (2,2)$,请执行 k-means 算法,给出迭代过程和最终的类中心比较两种初始类中心选择,可以感受到不同类中心选择对算法执行的影响
- (3) 现在使用 k-means++ 算法,并希望将数据集分为 k=3 类,假设第一个类中心 c_1 已经被选择为 (1,1),请 计算每个点被选为第二个类中心 c_2 的概率
- (4) 如果第二个类中心 c2 被选择为 (10,10), 请计算每个点被选为第三个类中心 c3 的概率

解. (1) 初始类中心为 $c_1 = (1,1), c_2 = (10,10)$ 时:

第一次迭代:

分配点到最近的类中心: 类 1:(1,1),(1,2),(2,1),(2,2), 类 2: (10,10),(10,11),(11,10),(11,11) 更新类中心: 新 $c_1 = \left(\frac{1+1+2+2}{4}, \frac{1+2+1+2}{4}\right) = (1.5,1.5)$, 新 $c_2 = \left(\frac{10+10+11+11}{4}, \frac{10+11+10+11}{4}\right) = (10.5,10.5)$ 第二次迭代:

分配点到最近的类中心: 类 1: (1,1), (1,2), (2,1), (2,2), 类 2: (10,10), (10,11), (11,10), (11,11) 类中心不变,算法收敛

最终类中心:

$$c_1 = (1.5, 1.5), \quad c_2 = (10.5, 10.5)$$

(2) 初始类中心为 $c_1 = (1,1), c_2 = (2,2)$ 时:

第一次迭代:

分配点到最近的类中心: 类 1:(1,1),(1,2),(2,1), 类 2: (2,2),(10,10),(10,11),(11,10),(11,11) 更新类中心: 新 $c_1 = \left(\frac{1+1+2}{3}, \frac{1+2+1}{3}\right) = (1.3,1.3)$, 新 $c_2 = \left(\frac{2+10+10+11+11}{5}, \frac{2+10+11+10+11}{5}\right) = (8.8,8.8)$ 第二次迭代:

分配点到最近的类中心: 类 1:(1,1),(1,2),(2,1),(2,2), 类 2: (10,10),(10,11),(11,10),(11,11) 更新类中心: 新 $c_1 = \left(\frac{1+1+2+2}{4}, \frac{1+2+1+2}{4}\right) = (1.5,1.5)$, 新 $c_2 = \left(\frac{10+10+11+11}{4}, \frac{10+11+10+11}{4}\right) = (10.5,10.5)$ 第三次迭代:

分配点到最近的类中心: 类 1: (1,1), (1,2), (2,1), (2,2), 类 2: (10,10), (10,11), (11,10), (11,11) 类中心不变,算法收敛

最终类中心:

$$c_1 = (1.5, 1.5), \quad c_2 = (10.5, 10.5)$$

(3) 使用 k-means++ 算法, $k = 3, c_1 = (1, 1)$ 首先计算每个点到 c_1 的平方距离:

$$D(x)^2 = ||x - c_1||^2$$

然后计算概率:

$$P(x) = \frac{D(x)^2}{\sum_{x \in X} D(x)^2}$$

具体计算如下:

$$D((1,1))^{2} = 0$$

$$D((1,2))^{2} = 1$$

$$D((2,1))^{2} = 1$$

$$D((2,2))^{2} = 2$$

$$D((10,10))^{2} = 162$$

$$D((10,11))^{2} = 170$$

$$D((11,10))^{2} = 178$$

总距离平方和:

$$\sum D(x)^2 = 0 + 1 + 1 + 2 + 162 + 170 + 170 + 178 = 684$$

因此,每个点被选为 c_2 的概率为:

$$P((1,1)) = \frac{0}{684} = 0$$

$$P((1,2)) = \frac{1}{684} \approx 0.00146$$

$$P((2,1)) = \frac{1}{684} \approx 0.00146$$

$$P((2,2)) = \frac{2}{684} \approx 0.00292$$

$$P((10,10)) = \frac{162}{684} \approx 0.2368$$

$$P((10,11)) = \frac{170}{684} \approx 0.2485$$

$$P((11,10)) = \frac{170}{684} \approx 0.2485$$

$$P((11,11)) = \frac{178}{684} \approx 0.2602$$

(4) 如果 $c_2 = (10, 10)$,计算每个点被选为 c_3 的概率首先计算每个点到最近类中心的平方距离:

$$D(x)^{2} = \min(\|x - c_{1}\|^{2}, \|x - c_{2}\|^{2})$$

然后计算概率:

$$P(x) = \frac{D(x)^2}{\sum_{x \in X} D(x)^2}$$

具体计算如下:

$$D((1,1))^{2} = 0$$

$$D((1,2))^{2} = 1$$

$$D((2,1))^{2} = 1$$

$$D((2,2))^{2} = 2$$

$$D((10,10))^{2} = 0$$

$$D((10,11))^{2} = 1$$

$$D((11,10))^{2} = 1$$

$$D((11,11))^{2} = 2$$

总距离平方和:

$$\sum D(x)^2 = 0 + 1 + 1 + 2 + 0 + 1 + 1 + 2 = 8$$

因此,每个点被选为 c_3 的概率为:

$$P((1,1)) = \frac{0}{8} = 0$$

$$P((1,2)) = \frac{1}{8} = 0.125$$

$$P((2,1)) = \frac{1}{8} = 0.125$$

$$P((2,2)) = \frac{2}{8} = 0.25$$

$$P((10,10)) = \frac{0}{8} = 0$$

$$P((10,11)) = \frac{1}{8} = 0.125$$

$$P((11,10)) = \frac{1}{8} = 0.125$$

$$P((11,11)) = \frac{2}{8} = 0.25$$

Problem 4. 回忆上课讲过的 Bicriteria approximation for k-means 算法,我们定义算法运行到第 i 步时类中心 集合为 S_i ,初始化的集合为 $S_0=\emptyset$ 。令 C_{opt} 为 k 个类的最优解,当算法运行到第 i 步时,我们将最优解导出 的类 $A_1, ..., A_k$, 分为两种集合:

$$Good_i = \{A_j | \phi_{A_j}(S_{i-1}) \leq 10\phi_{A_j}(C_{opt})\}$$

$$Bad_i = \{A_1, ..., A_k\} \setminus Good_i$$

现在假设算法运行到第 i 步时,有 $\phi_X(S_{i-1}) \ge 10/\epsilon \phi_X(C_{opt})$,请证明算法在该步选择的点 $c_i \in Bad_i$ 的概 率至少为 $1-\epsilon$,其中 $\epsilon \in (0,1)$

证明. 集合 X 对于类中心 S_{i-1} 的代价可以分为两部分, 集合 $Good_i$ 对于类中心的代价和集合 Bad_i 对于类中心的代价,即

$$\phi_X(S_{i-1}) = \sum_{A_j \in Good_i} \phi_{A_j}(S_{i-1}) + \sum_{A_j \in Bad_i} \phi_{A_j}(S_{i-1}).$$

由 Good 集合的定义知: $\phi_{A_j}(S_{i-1}) \leq 10\phi_{A_j}(C_{opt})$,

于是有:

$$\phi_X(S_{i-1}) \le \sum_{A_j \in Good_i} 10\phi_{A_j}(C_{opt}) + \sum_{A_j \in Bad_i} \phi_{A_j}(S_{i-1}).$$

因为 $\phi_X(C_{opt})=\sum_{A_j}\phi_{A_j}(C_{opt})\geq\sum_{A_j\in Good_i}\phi_{A_j}(C_{opt})$ 故

$$\phi_X(S_{i-1}) \le 10\phi_X(C_{opt}) + \sum_{A_j \in Bad_i} \phi_{A_j}(S_{i-1}).$$

由于 $\phi_X(S_{i-1}) > 10/\epsilon\phi_X(C_{opt})$,因此

$$\sum_{A_{i} \in Bad_{i}} \phi_{A_{j}}(S_{i-1}) \ge (10/\epsilon - 10)\phi_{X}(C_{opt}).$$

算法运行到第 i 步时,算法在该步选择的点 $c_i \in Bad_i$ 的概率等于:

昇次运行到第1步时,昇次任该步选择的
$$\frac{\sum_{A_{j} \in Bad_{i}} \phi_{A_{j}}(S_{i-1})}{\phi_{X}(S_{i-1})} = \frac{\sum_{A_{j} \in Bad_{i}} \phi_{A_{j}}(S_{i-1})}{\sum_{A_{j} \in Bad_{i}} \phi_{A_{j}}(S_{i-1}) + \sum_{A_{j} \in Good_{i}} \phi_{A_{j}}(S_{i-1})} = \frac{1}{1 + \frac{\sum_{A_{j} \in Good_{i}} \phi_{A_{j}}(S_{i-1})}{\sum_{A_{j} \in Bad_{i}} \phi_{A_{j}}(S_{i-1})}} \ge 1 - \epsilon$$

1 Chromatic number(染色数) of Erdos-Renyi Graph

Problem 5. 证明 vertex exposure martingale 是鞅.

证明. 首先,注意到 Z_t 在两种定义之下分别是 X_1, \dots, X_t 和 Y_1, \dots, Y_t 的函数。也就是说,随机性的来源(计算均值、方差积分使用的概率测度)是 X_i 和 Y_i 。回顾条件全期望公式:如果 X,Y,Z 是在同一个概率空间的随机变量,且 $\sigma(Z) \subset \sigma(Y)$ (如 Z = f(Y)),那么 $\mathbb{E}(X|Z) = \mathbb{E}(\mathbb{E}(X|Y,Z)|Z)$. 故而,

$$\mathbb{E}[Z_{t}|Z_{1},\cdots,Z_{t-1}]
= \int_{X_{1},\cdots,X_{t-1}} \mathbb{E}[Z_{t}|Z_{1},\cdots,Z_{t-1},X_{1},\cdots,X_{t-1}] d\mathbb{P}(X_{1},\cdots,X_{t-1}|Z_{1},\cdots,Z_{t-1})
= \int_{X_{1},\cdots,X_{t-1}} \mathbb{E}[Z_{t}|X_{1},\cdots,X_{t-1}] d\mathbb{P}(X_{1},\cdots,X_{t}|Z_{1},\cdots,Z_{t-1})$$
(2) (2) $\mathbb{E}[X_{j}]$ 的函数。)

式 (1) 源于全期望公式。我们接下来证明一个有普适意义的结论: 对于任意的事件序列 $\{X_1, X_2, \cdots\}$ 和随机变量 A,定义 $Z_t = \mathbb{E}[A|X_1, \cdots, X_t]$,则有

$$\mathbb{E}[Z_t|X_1,\cdots,X_{t-1}] = \mathbb{E}[\mathbb{E}[A|X_1,\cdots,X_t]|X_1,\cdots,X_{t-1}] = \mathbb{E}[A|X_1,\cdots,X_{t-1}] = Z_{t-1}$$
(2)

上式第二个等号源于全期望公式。对于这样定义的 Z_t , 称为关于 $\{X_i\}$ 的 Doob 鞅。代回前式,则有

$$\mathbb{E}[Z_t|Z_1,\cdots,Z_{t-1}] = \int_{X_1,\cdots,X_{t-1}} Z_{t-1} d\mathbb{P}(X_1,\cdots,X_t|Z_1,\cdots,Z_{t-1})$$

$$= Z_{t-1}$$

Problem 6. 证明

 $\Pr(|A - \mathbb{E}[A]| \ge c\sqrt{n}) \le 2e^{-\frac{c^2}{2}}$

.

证明. 按照 vertex exposure martingale 的设定, $Z_0 = \mathbb{E}[A], Z_n = A$. 回顾 Azuma 不等式,立知只需证明 $|Z_i - Z_{i-1}| \le 1$ 恒成立。(直接将对应定义和定理写清楚就能看出)

对于满足 Y_1, \dots, T_t 的任何图 G,设其最小染色方案为 A,则在去掉点 t 的邻域信息 Y_t 后在全体样本空间对应的任一图 \tilde{G} ,因为 \tilde{G} 的最小染色方案可以将 G-t 正确染色 (给 t 采用新颜色则得到一染色方案),所以满足 $|A(\tilde{G})|+1\geq |A(G)|$. 又因为 A 可以正确染色 $\tilde{G}-t$,所以 $|A(\tilde{G})|-1\leq |A(G)|$. 得证。

Remark 1.2. 我们使用了 vertex exposure martingale 来解决第九题,那如果使用 edge exposure martingale 会得到什么界呢?可见,为了更好地利用 Azuma 不等式,构建合适的鞅很重要。

Problem 7. 在课堂上,我们介绍了著名的 Goemans-Williamson 算法,该算法通过把最大割 (max-cut) 问题松弛为一个 SDP 问题,从而近似地求解最大割问题。对于这个松弛过程,请参照讲义 lecture3(1) 中 SDP 问题的定义 (Example 1.3),写出在 Goemans-Williamson 算法中,我们需要求解的 SDP 问题的具体定义。

answer.

变量: $\{x_{ij}|1 \leq i,j \leq n\}$

目标: $\min \sum_{i \le j} w_{ij} x_{ij}$

约束: $X = (x_{ij})$ 半正定

※ 的对角线元素全为1

※ 是对称矩阵

Problem 8. 考虑以下无向图 G(V, E): 顶点集 $V = \{A, B, C, D, E, F\}$.

边集 E = (A, B), (A, C), (A, E), (B, C), (D, E), (D, F), (E, F). 请回答以下问题:

- (1) 画出图 G.
- (2)图 G的全局最小割大小是多少?列出 G所有可能的全局最小割。
- (3) 假设在执行 Karger 算法的第 1 步,我们随机选择并收缩了边 (E,F)。请画出收缩后的图 G',并计算在 我们执行完 Karger 算法的第 3 步以后,(2) 中的原始全局最小割被保留下来的概率。

解. (1)

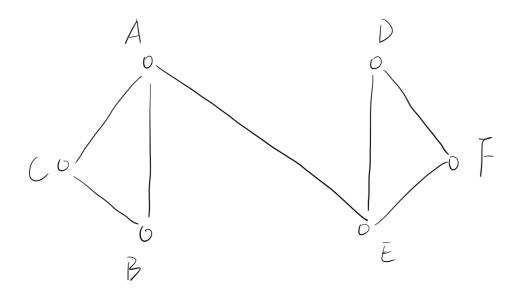


图 1:图 G

(2) 全局最小割的大小是 1。该最小割:

$$\{\{A, B, C\}, \{D, E, F\}\}$$

(3) 在 Karger 算法的第二步中, 边 (A, S_{EF}) 的存活概率为 $\frac{5}{6}$.

在第三步中,若第二步收缩了边 (D, S_{EF}) ,则边 (A, S_{DEF}) 的存活概率为 $\frac{3}{4}$ 。反之,若第二步没有收缩边 (D, S_{EF}) ,则边 (A, S_{EF}) 的存活概率为 $\frac{4}{5}$ 。

综上, (2) 中的原始全局最小割被保留下来的概率为:

$$\frac{5}{6} \cdot (\frac{2}{6} \cdot \frac{3}{4} + \frac{4}{6} \cdot \frac{4}{5}) = \frac{47}{72}$$

Problem ex1. (本题是开放性的思考题,不计入作业分数)K-means 算法的结果非常依赖于初始类中心的选择。虽然 K-means++ 算法通过改进初始化方式缓解了这一问题,但它仍然不能完全避免局部最优解。能否设计一种新的初始化方法,进一步减少 K-means 算法对初始类中心选择的敏感性?

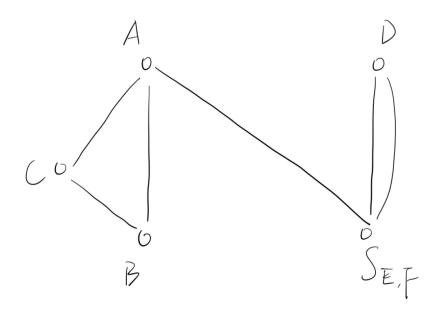


图 2: 图 G'