Команда Tensor

Тума Анна, Малышкина Марина, Никитин Кирилл
п всероссийский квантовый хакатон
15 ноября 2024 г.



Введение

Задачи

- Задача 1. Формирование инвестиционного портфеля
- Задача 2. Оптимизация туристических маршрутов
- Задача 3. Семантический анализ отзывов о продукте

метод QUBO

$$-(\Omega_n-\Omega_1)D_n\overline{x} o min$$
, при условии, что $orall j\sum x_{i,j}\leq 1, x_{i,j}\in\{0,1\}$, $(\Omega_1)D_n\overline{x}\leq N$,

$$\sqrt{m\sum_{i=1}^{m}\frac{(r_i-\overline{r})^2}{m-1}}\leq 0.2,$$

Квадратичный штраф для системы $\forall j \sum_i x_{ij} \leq 1$:

$$\frac{\alpha}{2} \sum_{i_1 \neq i_2} \sum_{x_{j,i_1} \times x_{j,i_2}} x_{j,i_2} = \frac{\alpha}{2} \overline{x}^T (E_m \otimes (I_{n \times n} - E_n)) \overline{x}, \alpha > 0$$

метод QUBO

Целевая функция с учётом штрафа:

$$\frac{\alpha}{2}\overline{x}^{T}(E_{m}\otimes(I_{n\times n}-E_{n}))\overline{x}-(\Omega_{n}-\Omega_{1})D_{n}\overline{x}=$$

$$\frac{\alpha}{2}\overline{x}^{T}(E_{m}\otimes(I_{n\times n}-E_{n}))\overline{x}-\overline{f}^{T}\overline{x}\rightarrow min.$$

$$\frac{\beta}{2}||\overline{f}^T\overline{x} + L\overline{y} - N||^2 = \frac{\beta}{2}u^TQ_Nu + \beta v_N^Tu + \frac{\beta}{2}||N||^2, \beta > 0$$

$$Q_{N} = \begin{pmatrix} D_{n}^{T} \Omega^{T} \Omega D_{n} & D_{n}^{T} \Omega^{T} \otimes L \\ L^{T} \otimes \Omega D_{n} & L^{T} L \end{pmatrix}, \tag{1}$$

$$v_{N} = \begin{pmatrix} \Omega D_{n} \otimes (I_{n \times 1} \otimes N) \\ L^{T} \otimes (I_{n \times 1} \otimes N) \end{pmatrix}, \qquad (2)$$

Постановка задачи в форме QUBO

$$\frac{1}{2}u^TQu + v^Tu \to min,$$

где

$$Q = \begin{pmatrix} \alpha(E_m \otimes (I_{n \times n} - E_n)) + \beta(D_n^T \Omega^T \Omega D_n) & \beta(D_n^T \Omega^T \otimes L) \\ \beta(L^T \otimes \Omega D_n) & \beta(L^T L) \end{pmatrix},$$
(3)

$$v = \begin{pmatrix} -(\Omega_n - \Omega)D_n - \beta(\Omega D_n \otimes (I_{n \times 1} \otimes N)) \\ \beta(L^T \otimes (I_{n \times 1} \otimes N)) \end{pmatrix}.$$
(4)

С ограничением на σ

квадратичный штраф равен:

$$\frac{\gamma}{2}u^{T}\sum_{i}(r_{i}-\overline{r})u,$$

$$Q + \frac{\gamma}{2} u^T \sum_{i} (r_i - \overline{r}) u \tag{5}$$

$$v = \begin{pmatrix} -(\Omega_n - \Omega_1)D_n - \beta(\Omega_1 D_n \otimes (I_{n \times 1} \otimes N)) \\ \beta(L^T \otimes (I_{n \times 1} \otimes N)) \end{pmatrix}.$$
 (6)

Ограничения

 последовательные переходы автобусов возможны только между соединенными узлами:

$$\sum_{\nu=1}^{m} \sum_{p=1}^{P-1} \sum_{(i,j) \notin E} x_{\nu,p,i} x_{\nu,p+1,j} = 0$$

каждый автобус после прибытия на вокзал остается там:

$$\sum_{\nu=1}^{m} \sum_{p=2}^{P-1} \sum_{j=1}^{n} x_{\nu,p,n+1} x_{\nu,p+1,j} = 0$$

Ограничения

 последовательности узлов начинаются и заканчиваются на вокзале:

$$\sum_{\nu=1}^{m} (1 - x_{\nu,1,n+1} x_{\nu,P,n+1}) = 0$$

за один такт в одном узле может стоять не более одного автобуса, за исключением вокзала:

$$\sum_{v=1}^{m} x_{v,p,i} \le 1, i \in \overline{2,n}$$

Ограничения

|H| = 35, |L| = 22.

• автобус может посетить только и только достопримечатетельности своих групп ровно 1 раз: $\forall v \; \exists ! \; (g_v \in \mathbb{N}) \& (g_v \leq \left \lceil \frac{N}{G_{min}} \right \rceil), \; g_v - \text{количество групп}$ в v автобусе. Разобьем все узлы на 2 группы: перекрестки (I) и достопримечательности (h), их множества L и H соответственно, |L| + |H| = n.

$$\sum_{h\in H} x_{v,p,h} = g_v$$

Ограничения

Распределение $\{x_{v,p,h}=1\}_{h\in H}=h_v$ порождает множество достопримечательностей $(h_v,|h_v|=g_v)$, которые должен посетить автобус v. Тогда $\forall ((v,h)\in (M\otimes h_v):x_{v,p,h}=1)\&((v,h)\notin (M\otimes h_v):x_{v,p,h}=0)$.

$$\sum_{(v,h)\in(M\otimes h_v)}x_{v,p,h}=|H|$$

(8)

Оптимизация туристических маршрутов

Квадратичные штрафы

$$\frac{\alpha_1}{2} \sum_{\nu=1}^m \sum_{p=1}^{P-1} \sum_{(i,j)\in E} x_{\nu,p,i} x_{\nu,p+1,j} = \frac{\alpha_1}{2} \overline{x}^T (\overline{A} \otimes D \otimes E_m) \overline{x}, \alpha_1 > 0,$$

 \overline{A} – логическое отрицание матрицы взаимодействия между узлами $(0 \to 1, 1 \to 0)$.

$$\frac{\alpha_2}{2}\sum_{\nu=1}^m\sum_{p=2}^{P-1}\sum_{j=1}^n x_{\nu,p,n+1}x_{\nu,p+1,j} = \frac{\alpha_2}{2}\overline{x}^T(B\otimes E_m)\overline{x}, \alpha_2 > 0,$$

B — матрица $(n+1)P \times (n+1)P$ — в пространстве выбора путей из возможных подграфов.

Квадратичные штрафы

$$\frac{\alpha_3}{2} \sum_{v=1}^{m} (1 - x_{v,1,n+1} x_{v,P,n+1}) = \frac{\alpha_3}{2} \overline{x}^T (E_{n+1}'' \otimes H \otimes E_m) \overline{x} + \frac{\alpha_3}{2} m,$$
 (9) элементы $H(1,P)$ и $H(P,1)$ матрицы H размера $P \times P$ равны 0.5, остальные элементы равны 0; $E_{n+1}'' -$ матрица размера $(n+1) \times (n+1),$ $E_{n+1}'' (n+1,n+1) = 1, \forall i \neq (n+1) E_{n+1}'' (i,i) = 0, \alpha_3 > 0.$

Квадратичные штрафы

При условии, что $\sum_{i=1}^{m} x_{v,p,i} \leq 1, i \in \overline{2,n}$:

положим

$$\sum_{i} x_{v,p,i} + z = E_{(n+1)P}, z \in [0,1], pr_i = [log_2(z_i + 1)], z = L\overline{y},$$

$$pr = \sum_{i} pr_{i}$$
, y – бинарный вектор-столбец размера pr , L –

диагональная матрица из PR_i ,

$$PR = (1, 2, \dots 2^{pr-2}, N - 2^{pr-1} - 1),$$

пусть $u = (\overline{x}, \overline{y})$ – вектор столбец основных и вспомогательных переменных, тогда квадратичный штраф равен $(\alpha_4 > 0)$:

$$\frac{\alpha_4}{2}||\sum_{i=1}^{m} x_{v,p,i} + L\overline{y} - E_{(n+1)P}||^2 = \frac{\alpha_5}{2}u^T Q_4 u + \alpha v_4^T u + \frac{\alpha}{2}||N||^2,$$

Квадратичные штрафы

$$(E_{n+1}\otimes E_P\otimes I_{m\times 1})\overline{x}=I_{(n+1)P}$$

$$Q_{4} = \begin{pmatrix} E_{n+1}^{T} \otimes E_{P}^{T} \otimes I_{m\times 1}^{T} E_{n+1} \otimes E_{P} \otimes I_{m\times 1} & E_{n+1}^{T} \otimes E_{P}^{T} \otimes I_{m\times 1}^{T} \otimes I_{m\times$$

$$v_4 = \begin{pmatrix} E_{n+1} \otimes E_P \otimes I_{m \times 1} \otimes I_{(n+1)P} \\ L^T \otimes I_{(n+1)P} \end{pmatrix}, \tag{14}$$

Квадратичные штрафы

$$\frac{\alpha_5}{2} \mathbf{x}^T \mathbf{I}_{mP \times mP} \mathbf{x} - \alpha_5 \mathbf{g}_{\nu} \mathbf{I}_{mP \times 1} \mathbf{x} + \frac{\alpha_5 \mathbf{g}_{\nu}^2}{2}, \alpha_5 > 0$$
 (15)

$$\frac{\alpha_6}{2} x^T I_{P \times P} x - \alpha_6 |H| I_{P \times 1} x + \frac{\alpha_6 |H|^2}{2}, \alpha_6 > 0$$
 (16)

Постановка задачи QUBO

Собрав все штрафные коэффициенты получаем:

$$Q' = \frac{1}{2} (C \otimes D \otimes E_m + \alpha_1 (\overline{A} \otimes D \otimes E_m) + \alpha_2 (B \otimes E_m) + \alpha_3 (E''_{n+1} \otimes H \otimes E_m) + \alpha_5 I_{mP \times mP} + \alpha_6 I_{P \times P})$$

$$(17)$$

$$Q = \begin{pmatrix} E_{n+1}^T \otimes E_P^T \otimes I_{m\times 1}^T E_{n+1} \otimes E_P \otimes I_{m\times 1} + Q' & E_{n+1}^T \otimes E_P^T \otimes I_{m\times 1}^T \\ L^T \otimes E_{n+1} \otimes E_P \otimes I_{m\times 1} & L^T L \end{pmatrix}$$
(18)

Постановка задачи QUBO

$$\mathbf{v}' = -\alpha_5 \mathbf{g}_{\mathbf{v}} \mathbf{I}_{\mathsf{mP} \times 1} - \alpha_6 |H| \mathbf{I}_{\mathsf{P} \times 1} \tag{19}$$

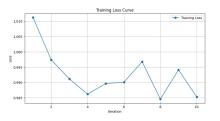
$$v = \begin{pmatrix} E_{n+1} \otimes E_P \otimes I_{m \times 1} \otimes I_{(n+1)P} + v' \\ L^T \otimes I_{(n+1)P} \end{pmatrix}.$$
 (20)

Постановка задачи QUBO выглядит следующим образом:

$$\frac{1}{2}u^TQu + v^Tu \to min.$$

Семантический анализ отзывов о продукте

Обучение нейронной сети на датасете



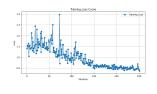


Рис.: МЬ

Рис.: QML

Спасибо за внимание!