## 矩阵乘法加速

张腾

2022年3月10日

设矩阵  $\mathbf{A} = (a_{ij})$  和  $\mathbf{B} = (b_{ij})$  是 n 阶方阵, 乘积  $\mathbf{C} = (c_{ij})$  亦是 n 阶方阵, 其中

$$c_{ij} = \sum_{k \in [n]} a_{ik} b_{kj}$$

因此按标准的矩阵乘法, 计算 $\mathbf{C}$ 的时间开销为 $\Omega(n^3)$ , 事实上这个时间复杂度是可以改进的。

## 1 分治递归

设计算  $\mathbb{C}$  的时间开销为 T(n),将矩阵分成  $2 \times 2 = 4$  块,由分块矩阵乘法有

$$\begin{bmatrix} C_{11} & C_{12} \\ C_{21} & C_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B_{11} & B_{12} \\ B_{21} & B_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21} & A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \\ A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} & A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \end{bmatrix}$$

其中包含 $8 \cap n/2$  阶方阵相乘、 $4 \cap n/2$  阶方阵相加,注意每n/2 阶方阵有 n/2 个元素,因此共需进行 n/2 次加法,综上有递推关系

$$T(n) = 8 \cdot T(n/2) + c_1 n^2$$

其中 $c_1$ 为单次加法的时间开销。设 $n=2^k$ ,则

$$T(2^{k}) = 8^{1} \cdot T(2^{k-1}) + 8^{0} \cdot c_{1}4^{k}$$

$$8^{1} \cdot T(2^{k-1}) = 8^{2} \cdot T(2^{k-2}) + 8^{1} \cdot c_{1}4^{k-1}$$

$$8^{2} \cdot T(2^{k-2}) = 8^{3} \cdot T(2^{k-3}) + 8^{2} \cdot c_{1}4^{k-2}$$

$$\vdots$$

$$8^{k-1} \cdot T(2^{1}) = 8^{k} \cdot T(2^{0}) + 8^{k-1} \cdot c_{1}4^{1}$$

注意  $8^k = n^3$ ,  $T(1) = c_2$  是单次乘法的时间开销,累加可得

$$T(n) = c_2 n^3 + c_1 4^k + 2^1 \cdot c_1 4^k + 2^2 \cdot c_1 4^k + \dots + 2^{k-1} \cdot c_1 4^k = c_2 n^3 + c_1 4^k \frac{1 - 2^k}{1 - 2}$$
$$= c_2 n^3 + c_1 n^2 (n - 1) = (c_2 + c_1) n^3 - c_1 n^2$$

即直接分治递归并不能改进时间复杂度。

## 2 基本想法

要想改进时间复杂度,必须得减少子问题的个数,即乘法的次数。将乘积拉直,易知

$$\begin{bmatrix} A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21} \\ A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \\ A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} \\ A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11} & 0 & A_{12} & 0 \\ 0 & A_{11} & 0 & A_{12} \\ A_{21} & 0 & A_{22} & 0 \\ 0 & A_{21} & 0 & A_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B_{11} \\ B_{12} \\ B_{21} \\ B_{22} \end{bmatrix} = \widetilde{A} \begin{bmatrix} B_{11} \\ B_{12} \\ B_{21} \\ B_{22} \end{bmatrix}$$

现假设 $\widetilde{\mathbf{A}}$ 可以分解成m个"块秩1矩阵"的和:

$$\widetilde{\mathbf{A}} = \begin{bmatrix} \mathbf{A}_{11} & \mathbf{0} & \mathbf{A}_{12} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{A}_{11} & \mathbf{0} & \mathbf{A}_{12} \\ \mathbf{A}_{21} & \mathbf{0} & \mathbf{A}_{22} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{A}_{21} & \mathbf{0} & \mathbf{A}_{22} \end{bmatrix} = \sum_{i \in [m]} \begin{bmatrix} \mathbf{P}_{i1} \\ \mathbf{P}_{i2} \\ \mathbf{P}_{i3} \\ \mathbf{P}_{i4} \end{bmatrix} \mathbf{R}_{i} \begin{bmatrix} \mathbf{Q}_{i1} \\ \mathbf{Q}_{i2} \\ \mathbf{Q}_{i3} \\ \mathbf{Q}_{i4} \end{bmatrix}$$
(1)

其中 $\mathbf{R}_i$ 只由 $\mathbf{A}_{11}$ , $\mathbf{A}_{12}$ , $\mathbf{A}_{21}$ , $\mathbf{A}_{22}$ 进行加减运算得到且 $\mathbf{P}_{i1}$ ,..., $\mathbf{P}_{i4}$ , $\mathbf{Q}_{i1}$ ,..., $\mathbf{Q}_{i4} \in \{\pm \mathbf{I}, \mathbf{0}\}$ 。则

$$\begin{bmatrix} \mathbf{A}_{11}\mathbf{B}_{11} + \mathbf{A}_{12}\mathbf{B}_{21} \\ \mathbf{A}_{11}\mathbf{B}_{12} + \mathbf{A}_{12}\mathbf{B}_{22} \\ \mathbf{A}_{21}\mathbf{B}_{11} + \mathbf{A}_{22}\mathbf{B}_{21} \\ \mathbf{A}_{21}\mathbf{B}_{12} + \mathbf{A}_{22}\mathbf{B}_{22} \end{bmatrix} = \sum_{i \in [m]} \begin{bmatrix} \mathbf{P}_{i1} \\ \mathbf{P}_{i2} \\ \mathbf{P}_{i3} \\ \mathbf{P}_{i4} \end{bmatrix} \mathbf{R}_i \begin{bmatrix} \mathbf{Q}_{i1} \\ \mathbf{Q}_{i2} \\ \mathbf{Q}_{i3} \\ \mathbf{Q}_{i4} \end{bmatrix}^{\mathsf{T}} \begin{bmatrix} \mathbf{B}_{11} \\ \mathbf{B}_{12} \\ \mathbf{B}_{21} \\ \mathbf{B}_{22} \end{bmatrix} = \sum_{i \in [m]} \begin{bmatrix} \mathbf{P}_{i1} \\ \mathbf{P}_{i2} \\ \mathbf{P}_{i3} \\ \mathbf{P}_{i4} \end{bmatrix} \mathbf{R}_i \mathbf{S}_i = \sum_{i \in [m]} \begin{bmatrix} \mathbf{P}_{i1} \\ \mathbf{P}_{i2} \\ \mathbf{P}_{i3} \\ \mathbf{P}_{i4} \end{bmatrix} \mathbf{T}_i$$

其中  $S_i = Q_{i1}B_{11} + Q_{i2}B_{12} + Q_{i3}B_{21} + Q_{i4}B_{22}$  只由  $B_{11}, B_{12}, B_{21}, B_{22}$  进行加减运算得到。计算全部  $m \uparrow T_i = R_i S_i$  会产生  $m \uparrow T_i = R_i S_i$  。

$$\begin{bmatrix} \mathbf{A}_{11}\mathbf{B}_{11} + \mathbf{A}_{12}\mathbf{B}_{21} \\ \mathbf{A}_{11}\mathbf{B}_{12} + \mathbf{A}_{12}\mathbf{B}_{22} \\ \mathbf{A}_{21}\mathbf{B}_{11} + \mathbf{A}_{22}\mathbf{B}_{21} \\ \mathbf{A}_{21}\mathbf{B}_{12} + \mathbf{A}_{22}\mathbf{B}_{22} \end{bmatrix} = \sum_{i \in [m]} \begin{bmatrix} \mathbf{P}_{i1} \\ \mathbf{P}_{i2} \\ \mathbf{P}_{i3} \\ \mathbf{P}_{i4} \end{bmatrix} \mathbf{T}_i = \begin{bmatrix} \mathbf{P}_{11}\mathbf{T}_1 + \dots + \mathbf{P}_{m1}\mathbf{T}_m \\ \mathbf{P}_{12}\mathbf{T}_1 + \dots + \mathbf{P}_{m2}\mathbf{T}_m \\ \mathbf{P}_{13}\mathbf{T}_1 + \dots + \mathbf{P}_{m3}\mathbf{T}_m \\ \mathbf{P}_{14}\mathbf{T}_1 + \dots + \mathbf{P}_{m4}\mathbf{T}_m \end{bmatrix}$$

只由  $T_1, \ldots, T_m$  进行加减运算得到。综上,关键就是如何使式 (1) 中的 m < 8。 下面给出一个 m = 7 的分解方法,首先去掉左上的  $\mathbf{A}_{11}$  和右下的  $\mathbf{A}_{22}$ 

## 3 算法实现

根据上面的分解易知计算

$$\begin{bmatrix} S_1 \\ S_2 \\ S_3 \\ S_4 \\ S_5 \\ S_6 \\ S_7 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} I & 0 & I & 0 \\ 0 & I & 0 & I \\ 0 & I & I & 0 \\ 0 & 0 & I & -I \\ 0 & 0 & I & 0 \\ I & -I & 0 & 0 \\ 0 & I & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B_{11} \\ B_{12} \\ B_{21} \\ B_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} B_{11} + B_{21} \\ B_{12} + B_{22} \\ B_{21} \\ B_{21} \\ B_{21} \end{bmatrix}, \quad \begin{bmatrix} R_1 \\ R_2 \\ R_3 \\ R_4 \\ R_5 \\ R_6 \\ R_7 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11} \\ A_{22} \\ A_{11} - A_{22} \\ A_{22} - A_{12} \\ A_{12} - A_{11} \\ A_{21} - A_{11} \\ A_{21} - A_{22} \end{bmatrix}$$

共会产生 10 次加减运算,计算  $T_1 = R_1S_1, \ldots, T_7 = R_7S_7$  共会产生 7 个子问题,最后计算

$$\begin{bmatrix} A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21} \\ A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \\ A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} \\ A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} I \\ 0 \\ I \\ 0 \end{bmatrix} T_1 + \begin{bmatrix} 0 \\ I \\ 0 \\ I \end{bmatrix} T_2 + \begin{bmatrix} 0 \\ I \\ -I \\ 0 \end{bmatrix} T_3 + \begin{bmatrix} 0 \\ I \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} T_4 + \begin{bmatrix} I \\ I \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} T_5 + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ I \\ 0 \end{bmatrix} T_6 + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ I \\ I \end{bmatrix} T_7$$

$$= \begin{bmatrix} T_1 + T_5 \\ T_2 + T_3 + T_4 + T_5 \\ T_1 - T_3 + T_6 + T_7 \\ T_2 + T_7 \end{bmatrix}$$

共会产生8次加减运算。

综上,一共会产生7个子问题和18次加减运算,此时递推关系变成

$$T(n) = 7 \cdot T(n/2) + \frac{18}{4}c_1n^2$$

设 $n=2^k$ ,则

$$T(2^{k}) = 7^{1} \cdot T(2^{k-1}) + \frac{18}{4}c_{1}4^{k}$$

$$7^{1} \cdot T(2^{k-1}) = 7^{2} \cdot T(2^{k-2}) + 7^{1}\frac{18}{4}c_{1}4^{k-1}$$

$$7^{2} \cdot T(2^{k-2}) = 7^{3} \cdot T(2^{k-3}) + 7^{2}\frac{18}{4}c_{1}4^{k-2}$$

$$\vdots$$

$$7^{k-1} \cdot T(2^{1}) = 7^{k} \cdot T(2^{0}) + 7^{k-1}\frac{18}{4}c_{1}4^{1}$$

注意  $7^k = (2^{\lg 7})^k = (2^k)^{\lg 7} = n^{\lg 7} \approx n^{2.81}$ ,累加可得

$$T(n) = c_2 n^{\lg 7} + \frac{18}{4} c_1 4^k \frac{1 - (7/4)^k}{1 - (7/4)} = c_2 n^{\lg 7} + 6c_1 (n^{\lg 7} - n^2) = (c_2 + 6c_1) n^{\lg 7} - 6c_1 n^2$$