

- 书面作业讲解
  - TC第28.1节练习2、3、6、7
  - TC第28.2节练习1、2、3
  - TC第28.3节练习1、3
  - TC第28章问题1
  - TC第29.1节练习4、5、6、7、9
  - TC第29.2节练习2、3、6
  - TC第29.3节练习2、3、5
  - TC第29.4节练习2
  - TC第29章问题1

# TC第28.1节练习6

- $n > 1$ 时:

$$\begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & 1 & \\ & & & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & 1 & \\ & & & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & 1 & \\ & & & 0 \end{pmatrix}$$

- $n = 1$ 时?

$$(0) = (1) \cdot (0)$$

# TC第28.1节练习7

- $k=n$ 时到底需不需要执行最外层循环？

## LU-DECOMPOSITION( $A$ )

```
1   $n = A.rows$ 
2  let  $L$  and  $U$  be new  $n \times n$  matrices
3  initialize  $U$  with 0s below the diagonal
4  initialize  $L$  with 1s on the diagonal and 0s above the diagonal
5  for  $k = 1$  to  $n$ 
6       $u_{kk} = a_{kk}$ 
7      for  $i = k + 1$  to  $n$ 
8           $l_{ik} = a_{ik}/u_{kk}$           //  $l_{ik}$  holds  $v_i$ 
9           $u_{ki} = a_{ki}$               //  $u_{ki}$  holds  $w_i^T$ 
10     for  $i = k + 1$  to  $n$ 
11         for  $j = k + 1$  to  $n$ 
12              $a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}u_{kj}$ 
13 return  $L$  and  $U$ 
```

## LUP-DECOMPOSITION( $A$ )

```
1   $n = A.rows$ 
2  let  $\pi[1..n]$  be a new array
3  for  $i = 1$  to  $n$ 
4       $\pi[i] = i$ 
5  for  $k = 1$  to  $n$ 
6       $p = 0$ 
7      for  $i = k$  to  $n$ 
8          if  $|a_{ik}| > p$ 
9               $p = |a_{ik}|$ 
10              $k' = i$ 
11     if  $p == 0$ 
12         error "singular matrix"
13     exchange  $\pi[k]$  with  $\pi[k']$ 
14     for  $i = 1$  to  $n$ 
15         exchange  $a_{ki}$  with  $a_{k'i}$ 
16     for  $i = k + 1$  to  $n$ 
17          $a_{ik} = a_{ik}/a_{kk}$ 
18         for  $j = k + 1$  to  $n$ 
19              $a_{ij} = a_{ij} - a_{ik}a_{kj}$ 
```

# TC第28.2节练习1

- 利用矩阵平方来得到矩阵乘法

$$D = \begin{pmatrix} A & B \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$D^2 = \begin{pmatrix} A & B \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A^2 & AB \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

# TC第28.2节练习3

- 矩阵乘法 → 求行列式

- 求行列式 ≤ LUP分解

$$\det(A) = \det(P^{-1}) \det(L) \det(U) = (-1)^S \left( \prod_{i=1}^n l_{ii} \right) \left( \prod_{i=1}^n u_{ii} \right)$$

- LUP分解 ≤ 矩阵乘法      练习28.2-2

- 求行列式 → 矩阵乘法

- 矩阵乘法 ≤ 求逆矩阵

- 求逆矩阵 ≤ 求行列式+求伴随矩阵

- 求伴随矩阵 ≤ 求行列式

定理28.1

$$\mathbf{A}^{-1} = \frac{1}{\det(\mathbf{A})} \text{adj}(\mathbf{A})$$

derivative inequality

# TC第29.1节练习4

1. minimize  $\rightarrow$  maximize

$$2x_1 + 7x_2 + x_3 \quad \rightarrow \quad -2x_1 - 7x_2 - x_3$$

2. nonnegativity constraints

$$x_1 \quad \rightarrow \quad x_1' - x_1''$$

$$x_3 \quad \rightarrow \quad x_3' - x_3''$$

3. equality constraints  $\rightarrow$  inequality constraints

4.  $\geq \rightarrow \leq$

$$\begin{array}{llllll} \text{minimize} & 2x_1 & + & 7x_2 & + & x_3 \\ \text{subject to} & & & & & \\ & x_1 & & & - & x_3 & = & 7 \\ & 3x_1 & + & x_2 & & & \geq & 24 \\ & & & x_2 & & & \geq & 0 \\ & & & & & x_3 & \leq & 0 \end{array}$$

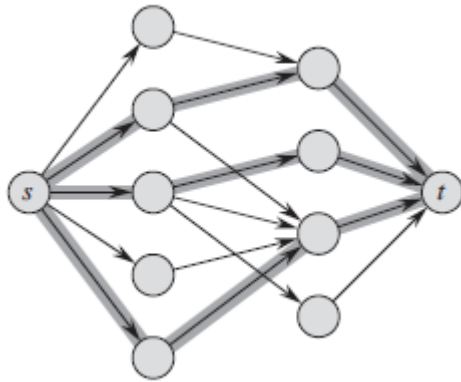
# TC第29.2节练习2

$$\begin{array}{ll} \text{maximize} & d_t \\ \text{subject to} & d_v \leq d_u + w(u, v) \text{ for each edge } (u, v) \in E, \\ & d_s = 0. \end{array}$$

- 有一些同学额外添上了 $d_v \geq 0$ ，行不行？

# TC第29.2节练习6

- 二部图最大匹配  $\rightarrow$  最大流



- 新增边的capacity怎么设？可以设为 $\infty$ 吗？



# TC第29章问题1a

a. Show that if we have an algorithm for linear programming, we can use it to solve a linear-inequality feasibility problem. The number of variables and constraints that you use in the linear-programming problem should be polynomial in  $n$  and  $m$ .

- 一种（不够完美的）解法
  - “任取”一个目标函数，求解LP
  - 不完美之处：如果结果是unbounded，只能判断不等式组有解，但给不出具体的解
- 另一种解法
  - 例如，将待验证的不等式组

$$\begin{aligned}2x_1 - x_2 &\leq 2 \\ x_1 - 5x_2 &\leq -4\end{aligned}$$

- 转为以下LP

maximize  $-x_0$   
subject to

$$\begin{aligned}x_0 + 2x_1 - x_2 &\leq 2 \\ x_0 + x_1 - 5x_2 &\leq -4 \\ x_0 &\geq 0\end{aligned}$$

根据“是否能算出最优解为0”做出判断（类似引理29.11）

# TC第29章问题1b

- b. Show that if we have an algorithm for the linear-inequality feasibility problem, we can use it to solve a linear-programming problem. The number of variables and linear inequalities that you use in the linear-inequality feasibility problem should be polynomial in  $n$  and  $m$ , the number of variables and constraints in the linear program.

$$\begin{array}{ll} \text{maximize} & \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{subject to} & \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i \quad \text{for } i = 1, 2, \dots, m \\ & x_j \geq 0 \quad \text{for } j = 1, 2, \dots, n. \end{array} \qquad \begin{array}{ll} \text{minimize} & \sum_{i=1}^m b_i y_i \\ \text{subject to} & \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \geq c_j \quad \text{for } j = 1, 2, \dots, n, \\ & y_i \geq 0 \quad \text{for } i = 1, 2, \dots, m. \end{array}$$

$$\sum_{j=1}^n c_j x_j \geq \sum_{i=1}^m b_i y_i \quad \text{将此与上述约束联合，找一个可行解}$$

- 教材讨论
  - TC第30章
  - TJ第3、4、5、6章

# 问题1: 多项式表示的转换

- 多项式的coefficient representation是一个什么?
  - a vector of coefficients
- 多项式的point-value representation是一个什么?
  - a set of n point-value pairs
- 一个cr可以对应几个pvr? 一个pvr可以对应几个cr? 为什么?

$$\begin{pmatrix} 1 & x_0 & x_0^2 & \cdots & x_0^{n-1} \\ 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_{n-1} & x_{n-1}^2 & \cdots & x_{n-1}^{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_0 \\ y_1 \\ \vdots \\ y_{n-1} \end{pmatrix}$$

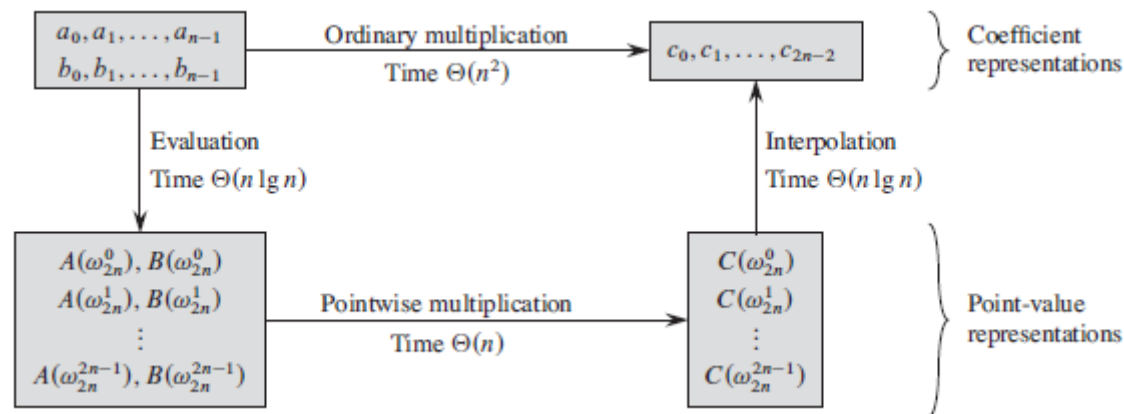
# 问题1: 多项式表示的转换 (续)

	coefficient representation	point-value representation
加法的时间	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$
乘法的时间	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n)$
求值的时间	$\Theta(n)$	?

哪种表示更好呢?

# 问题1: 多项式表示的转换 (续)

- 你理解整个流程了吗?
  - 目的是什么?
  - 手段是什么?



# 问题1：多项式表示的转换 (续)

- DFT和FFT分别是什么意思？它们之间是什么关系？
  - y是a的DFT

$$\begin{aligned}y_k &= A(\omega_n^k) \\ &= \sum_{j=0}^{n-1} a_j \omega_n^{kj}\end{aligned}$$

# 问题1: 多项式表示的转换 (续)

- 你能阐述FFT的基本思路吗?

- 目标是求什么?

$$A(x) = \sum_{j=0}^{n-1} a_j x^j \quad \omega_n^0, \omega_n^1, \omega_n^2, \dots, \omega_n^{n-1}$$

- 用什么策略来求?

$$A(x) = A^{[0]}(x^2) + x A^{[1]}(x^2)$$

$$A^{[0]}(x) = a_0 + a_2 x + a_4 x^2 + \dots + a_{n-2} x^{n/2-1}$$

$$A^{[1]}(x) = a_1 + a_3 x + a_5 x^2 + \dots + a_{n-1} x^{n/2-1}$$

- halving lemma在这里起了什么作用?

- 它的运行时间如何递归表示?  $T(n) = 2T(n/2) + \Theta(n)$

- 你还记得怎么解这个递归式吗?



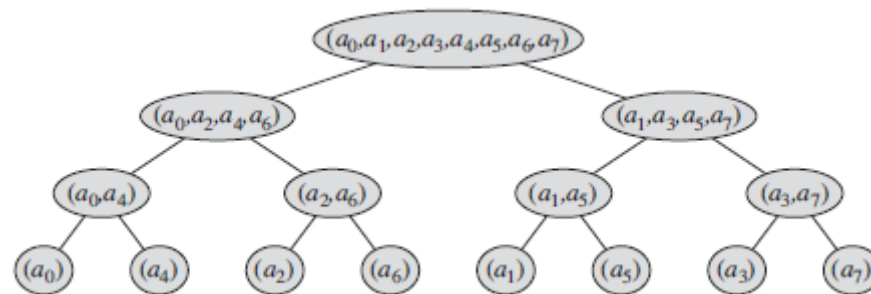
# 问题1: 多项式表示的转换 (续)

- interpolation怎么做呢?

$$a_j = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} y_k \omega_n^{-kj} \quad \text{vs.} \quad \begin{aligned} y_k &= A(\omega_n^k) \\ &= \sum_{j=0}^{n-1} a_j \omega_n^{kj} \end{aligned}$$

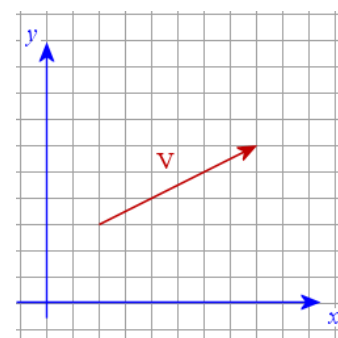
# 问题1：多项式表示的转换 (续)

- 迭代实现FFT的基本思路是什么？
- 叶子节点的顺序是如何确定的？
- 你能给出直观的解释吗？



## 问题2：群

- 在二维平面上的移动，例如：向东北方向移动3公里
  - 你能以此为元素构建一个群吗？
  - 这个群的两个组成部分是什么？
  - 为什么构成的是一个群？
  - 它是阿贝尔群吗？为什么？
- 你能找出一些它的子群吗？并说明为什么找到的是一个子群
- 它是循环群吗？
- 添加什么条件可以将它改造为一个循环群？
- 它的生成元是什么？唯一吗？



## 问题2: 群 (续)

- 你能将之前的例子改造为另一种循环群吗?
- 它的生成元是什么? 唯一吗?
- 它是阿贝尔群吗? 为什么?
- 你能找出一些它的子群吗?
- 这些子群是循环群吗? 为什么?



## 问题2：群 (续)

- 我们请五位同学到讲台上进行真人演示
  - 按身高排成一行
  - 你能将他们的位置表示为一个置换群吗？
  - 请演示一个长为3的轮换
  - 请演示一个对换，且与刚才的轮换不相交
  - 你能将之前的轮换表示为若干对换的乘积吗？
  - 你能找出另一种表示方法吗？

## 问题2：群 (续)

- 你能将魔方表示为一个置换群吗？
- 它有轮换和对换吗？
- 你能找出一些它的子群吗？
- 你能为其中一个子群找出一些陪集吗？

