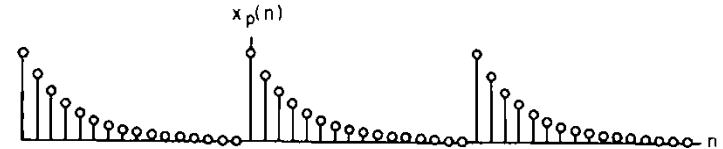


# Дискретное преобразование фурье

# Дискретное преобразование Фурье: одномерный сигнал – ряд Фурье

Рассмотрим периодический сигнал,  
разложенный в ряд Фурье с периодом  $N$



$$x_p(n) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} X_p(k) e^{j(2\pi/N)kn}$$

Он состоит из частот  $\omega_k = 2 \cdot \pi \cdot k / N$ ,  $-\infty < k < +\infty$

Комплексные экспоненты  $2 \cdot \pi$  периодичны, поэтому частоты кратные  $N$  неразличимы

$$\omega_{k \pm mN} = (2\pi/N)(k \pm mN), \quad 0 < m < \infty$$

$$e^{j(2\pi/N)kn} = e^{j(2\pi/N)(k \pm mN)n} \quad 0 < m < \infty$$

Поэтому можно ограничиться только  $N$  гармониками

$$x_p(n) = \sum_{k=0}^{N-1} X_p(k) e^{j(2\pi/N)kn}$$

либо

$$x_p(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_p(k) e^{j(2\pi/N)kn}$$

Обратное ДПФ (представление сигнала в виде гармонических сигналов)

# Дискретное преобразование Фурье: одномерный сигнал – коэффициенты Фурье

Как найти коэффициенты  $X_p(k)$  ?

$$x_p(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_p(k) e^{j(2\pi/N)kn} \quad | \quad x e^{-j(2\pi/N)n \cdot k}$$

$$\sum_{n=0}^{N-1} x_p(n) e^{-j(2\pi/N)nm} = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} \sum_{k=0}^{N-1} X_p(k) e^{j(2\pi/N)n(k-m)}$$

$$\sum_{n=0}^{N-1} e^{-j(2\pi/N)n \cdot (k-m)} = \begin{cases} N, & k = m \\ 0, & \text{в противном случае} \end{cases}$$

Почему?

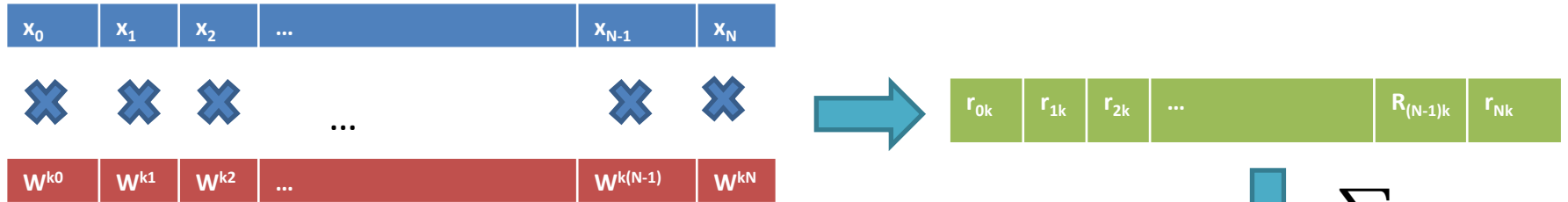
Откуда

$$\sum_{n=0}^{N-1} x_p(n) e^{-j(2\pi/N)nm} = \sum_{k=0}^{N-1} X_p(k) u_0(k-m) \quad u_0(k) = \begin{cases} 1, & k = 0 \\ 0, & \text{в противном случае} \end{cases}$$

ДПФ:

$$X_p(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x_p(n) e^{-j(2\pi/N)nk}$$

# ДПФ: реализация – «лобовой подход»




$$W = e^{-j(2\pi/N)}$$

**X** - комплексное умножение

$$(a + j \cdot b) \cdot (x + j \cdot y) = (a \cdot x - b \cdot y) + j \cdot (a \cdot y + b \cdot x) = A \cdot X = P$$

$$\text{Im}\{P\} = a \cdot y + b \cdot x$$

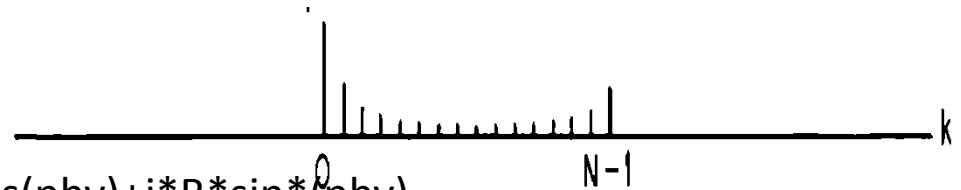
$$\text{Re}\{P\} = a \cdot x - b \cdot y$$

  $\Sigma$

$X(k)$

# Дискретное преобразование Фурье: сигнал конечной длительности

$$\{x(n), 0 \leq n \leq N-1\}$$



$$a + jb = A * \exp(j * phy) = A * \cos(phy) + j * B * \sin(phy)$$

Рассмотрим преобразование Фурье этого сигнала (не дискретное)

$$X(e^{j\omega}) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j\omega n}$$

Получим из него дискретное, задавшись дискретными значениями частоты

$$\omega_l = (2 \cdot \pi / L) \cdot l, l = 0, 1, 2, \dots, L-1$$

$$X[e^{j(2\pi/N)l}] = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j(2\pi/L)ln}$$

Рассмотрим последовательность из  $L$  точек ( $L > N$ )

$$\hat{x}(n) = \begin{cases} x(n) & 0 \leq n \leq N-1 \\ 0 & N \leq n \leq L-1 \end{cases}$$

Ее преобразование Фурье

$$X(k) = \sum_{n=0}^{L-1} \hat{x}(n) e^{-j(2\pi/L)kn}$$

Т.к.  $\hat{x}(n) = 0, n \geq N \rightarrow$

$$\hat{X}(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j(2\pi/L)kn} \quad k \in [0, L-1]$$

Субдискретизация  
по частоте

# Свойства ДПФ

Линейность  $\alpha \cdot x_p(k) + \beta \cdot y_p(k) \xrightarrow{F} \alpha \cdot X_p(n) + \beta \cdot Y_p(n)$

Временной (пространственный сдвиг)

периодического сигнала

$$x_p(n - n_0) \xrightarrow{F} e^{-j(2\pi/N) \cdot n_0 \cdot k} \cdot X_p(k)$$

Свойств симметрии

$$\operatorname{Re} [X_p(k)] = \operatorname{Re} [X_p(N - k)]$$

$$\operatorname{Im} [X_p(k)] = -\operatorname{Im} [X_p(N - k)]$$

$$|X_p(k)| = |X_p(N - k)|$$

$$\angle X_p(k) = -\angle X_p(-k)$$

# Свертки последовательностей: периодические последовательности

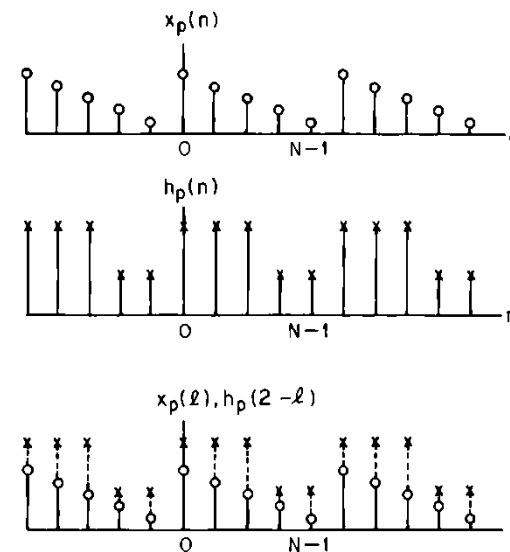
Пусть  $x_p(n)$ ,  $h_p(n)$  две периодические последовательности с периодом  $N$  и ДПФ

$$X_p(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x_p(n) e^{-j(2\pi/N)nk}$$

$$H_p(k) = \sum_{n=0}^{N-1} h_p(n) e^{-j(2\pi/N)nk}$$

Циклической сверткой называется последовательность  $y_p(n) = \sum_{l=0}^{N-1} x_p(l) h_p(n-l)$  с ДПФ  $Y_p(k) = H_p(k) \cdot X_p(k)$

$$\begin{aligned} Y_p(k) &= \sum_{n=0}^{N-1} \left[ \sum_{l=0}^{N-1} x_p(l) h_p(n-l) \right] e^{-j(2\pi/N)nk} \\ &= \sum_{l=0}^{N-1} x_p(l) \underbrace{\left[ \sum_{n=0}^{N-1} h_p(n-l) e^{-j(2\pi/N)(n-l)k} \right]}_{H_p(k)} e^{-j(2\pi/N)lk} \\ &= H_p(k) \underbrace{\sum_{l=0}^{N-1} x_p(l) e^{-j(2\pi/N)lk}}_{X_p(k)} \\ &= H_p(k) \cdot X_p(k) \end{aligned}$$



# Свертки последовательностей: конечные последовательности с различной длительностью

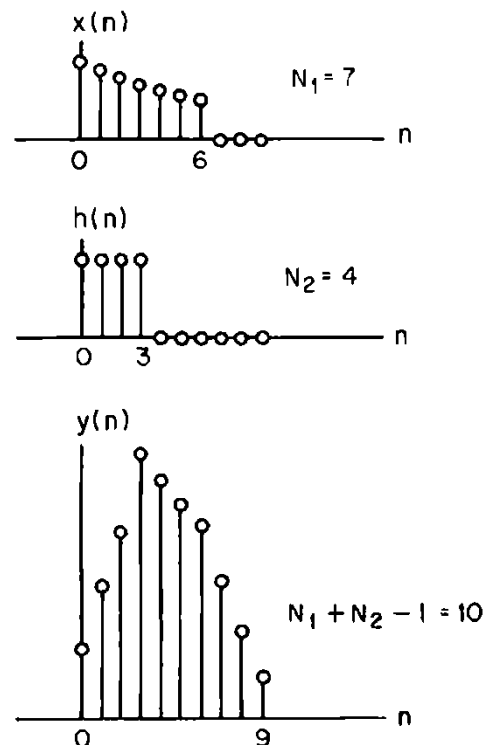
Пусть  $x_p(n)$ ,  $h_p(n)$  две последовательности с ограниченными длительностями  $N_1$  и  $N_2$  (величины не равны нулю только в интервалах  $0 \leq n \leq N_1 - 1$  )  
 $0 \leq n \leq N_2 - 1$  )

Апериодической или линейной сверткой этих последовательностей есть последовательность

$$y(n) = \sum_{m=0}^n h(m)x(n-m)$$

длительность этой последовательности  $N_1 + N_2 - 1$   
(исходя из правила получения свертки)

К вопросу об минимальной величине  
размера изображения....





# Вычисление ДПФ: быстрое преобразование Фурье (БФП)

Алгоритм Cooley-Tukey или алгоритм БПФ с основанием 2

Рассмотрим ДПФ последовательности конечной длительности  $\{x(n)\}, 0 \leq n \leq N - 1$

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j(2\pi/N)nk} \quad k = 0, 1, \dots, N - 1$$

Через замену  $W = e^{-j(2\pi/N)}$  придем к  $X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W^{nk}$

$W^{nk}$  периодична  $W^{(n+mN)(k+lN)} = W^{nk} \quad m, l = 0, \pm 1, \dots$

# Вычисление ДПФ: быстрое преобразование Фурье (БФП)

## Основная идея

Если в  $\{x(n)\}$ ,  $0 \leq n \leq N - 1$ ,  $N$  – четное, разобьем исходную последовательность на 2 с число точек  $N/2$  каждая

Для вычисления ДПФ исходной требуется  $(N-1)^2$  комплексных умножений и  $N(N-1)$  комплексных сложений

Для вычисления ДПФ двух полу-последовательностей требуется  $(N)^2 / 2$  комплексных умножений и  $(N/2)(N/2-1)$  комплексных сложений

# Вычисление ДПФ: быстрое преобразование Фурье (БФП)

## Основная идея (продолжение)

Разобьем исходную последовательность на четную и нечетную под-последовательности

$$\{x(n)\}, 0 \leq n \leq N-1 \quad \longrightarrow \quad \begin{aligned} x_1(n) &= x(2n) & n &= 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1 \\ x_2(n) &= x(2n+1) & n &= 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1 \end{aligned}$$

Запишем ДПФ исходной через ДПФ под-последовательностей

$$\begin{aligned} X(k) &= \sum_{\substack{n=0 \\ n \text{ even}}}^{N-1} x(n) W_N^{nk} + \sum_{\substack{n=0 \\ n \text{ odd}}}^{N-1} x(n) W_N^{nk} \\ &= \sum_{n=0}^{N/2-1} x(2n) W_N^{2nk} + \sum_{n=0}^{N/2-1} x(2n+1) W_N^{(2n+1)k} \end{aligned}$$

# Вычисление ДПФ: быстрое преобразование Фурье (БФП)

Используя зависимость  $W_N^2 = [e^{j(2\pi/N)}]^2 = e^{j[2\pi/(N/2)]} = W_{N/2}$ , получим

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N/2-1} x_1(n) W_{N/2}^{nk} + W_N^k \sum_{n=0}^{N/2-1} x_2(n) W_{N/2}^{nk}$$

$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k)$$

где  $X_1(k) X_2(k)$  - ДПФ с числом точек  $N/2$

Т.к.  $X(k)$  определено на  $0 \leq k \leq N-1$  А  $X_1(k) X_2(k)$  на  $0 \leq k \leq N/2-1$  необходимо ввести дополнительное правило для  $k \geq N/2$ .

$$X(k) = \begin{cases} X_1(k) + W_N^k X_2(k) & 0 \leq k \leq \frac{N}{2} - 1 \\ X_1\left(k - \frac{N}{2}\right) + W_N^k X_2\left(k - \frac{N}{2}\right) & \frac{N}{2} \leq k \leq N-1 \end{cases}$$

$$(e^{-j4\frac{\pi}{N}})^{\frac{N}{2}} = 1$$

$$(e^{-j2\frac{\pi}{N}})^{\frac{N}{2}+r} = -e^{-j2\frac{\pi}{N}r}$$

либо

$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k) \quad 0 \leq k \leq \frac{N}{2} - 1$$

$$= X_1\left(k - \frac{N}{2}\right) - W_N^{k-N/2} X_2\left(k - \frac{N}{2}\right) \quad \frac{N}{2} \leq k \leq N-1$$

$$W_N^{\tilde{k}+N/2} = -W_N^{\tilde{k}}$$

# Вычисление ДПФ: быстрое преобразование Фурье (БФП)

Процедуру можно продолжить для последовательностей  $N/2$  составив их из двух под-последовательностей длиной  $N/4$ , и т.д.

Например

$$X_1(k) = A(k) + W_{N/2}^k B(k) \quad \text{или} \quad X_1(k) = A(k) + W_N^{2k} B(k)$$

где  $A, B$  – ДПФ для последовательностей длиной  $N/4$

Если длина исходной последовательности является степень 2, т.е.  $N=2^s$ , то деление можно продолжать пока в каждой под-последовательности не останется по два члена. Преобразование таких последовательностей не требует умножения вообще. Двухточечное преобразование Фурье содержит всего 2 члена

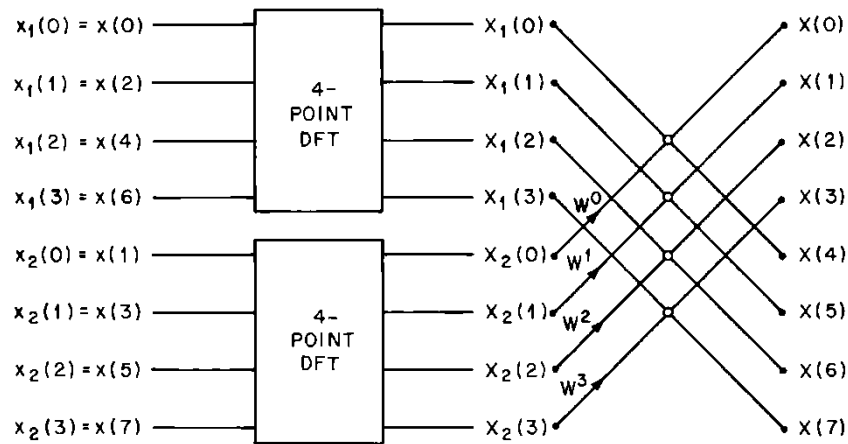
$$F(0) = f(0) + f(1)W_8^0$$

$$F(1) = f(0) + f(1)W_8^4$$

$$W_8^0 = 1$$

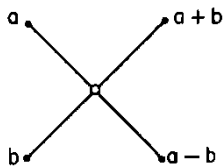
$$W_8^4 = -1$$

# Пример 8-точечного БФП



$$a \xrightarrow{W^k} aW^k$$

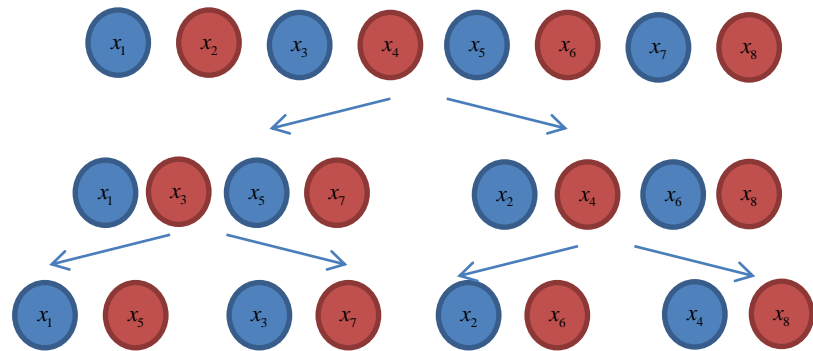
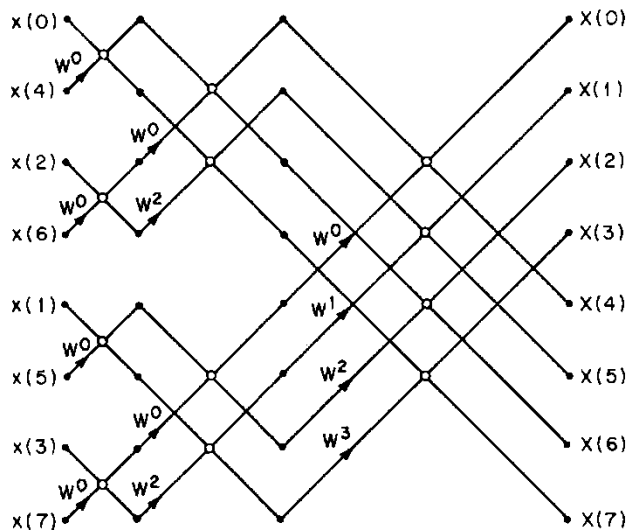
Общий потоковый граф



На последней стадии

# Перестановка значений в последовательности

Т.к. в процессе алгоритма деления происходит постоянное составление последовательностей из четных и не четных членов, то для удобства вычисления применяется предварительная «перетасовка» значений в последовательности, чтобы на выходе получить ДФТ для исходной не перетасованной последовательности.



Если индексы в исходной последовательности длиной  $N = 2^L$  могут быть записаны с помощью  $L$ -битного числа, то подобная перестановка может осуществляться реверсированием бит  $L$ -битного числа

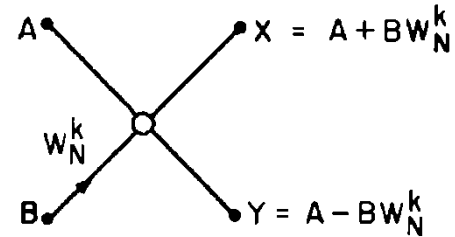
$$10 = b1010 \xrightarrow{\text{reverse}} b0101 = 5$$

# Операция «Бабочка»

Приведенный выше алгоритм называется «Алгоритмом прореживания во времени». Его основной операцией является операция «Бабочка», дающая из 2-х входных последовательностей  $A, B$  две выходные  $X, Y$

$$X = A + W_N^k B$$

$$Y = A - W_N^k B$$





# Вычисление коэффициентов $W$

В общем случае коэффициенты  $W_N$  это комплексные числа, являющиеся корнями 1  $N$ -й степени.

Т.к. они используются на разных фазах вычисления БПФ их принято вычислять заранее и сохранять в таблице.

Основными способами вычисления являются

- прямое (через тригонометрические функции)  $W_N^k = \cos(2 \cdot \pi \cdot k / N) - j \cdot \sin(2 \cdot \pi \cdot k / N)$
- итеративное с использованием зависимости  $W_N^k = (W_N^{k-L}) \cdot W_N^L$
- итеративное на каждой стадии деления (на каждой стадии нужны только определенные степени  $W$ : на первой  $W^0, W^4$ , на второй  $W^0, W^4, W^6$  )

Таким образом можно хранить только приращения  $W^0, W^2, W^4$  для вычисления остальных по  $W_N^k = (W_N^{k-L}) \cdot W_N^L$

# Получение обратного ДПФ выполняя прямое

Получить обратное ДПФ можно выполняя прямое преобразование.  
Пусть исходный сигнал имеет разложение в ряд

$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) W^{-nk}$$

Найдем комплексно сопряженное к этому разложению и умножим его на N

$$N x^*(n) = \sum_{k=0}^{N-1} X^*(k) W^{nk}$$

В правой части имеем ДПФ для последовательности  $\{X^*(k)\}$

Таким образом

$$x(n) = \frac{1}{N} \left[ \sum_{k=0}^{N-1} X^*(k) W^{nk} \right]^*$$

# Применение к двумерному случаю

Изображения представляют собой двумерный сигнал и также могут быть представлены через разложение во взвешенную сумму комплексных экспонент

$$x_p(n_1, n_2) = \frac{1}{N_1 N_2} \sum_{k_1=0}^{N_1-1} \sum_{k_2=0}^{N_2-1} X_p(k_1, k_2) e^{j(2\pi/N_1)n_1 k_1} e^{j(2\pi/N_2)n_2 k_2}$$

$$X_p(k_1, k_2) = \sum_{n_1=0}^{N_1-1} \sum_{n_2=0}^{N_2-1} x(n_1, n_2) e^{-j(2\pi/N_1)n_1 k_1} e^{-j(2\pi/N_2)n_2 k_2}$$

Заметим, что последнее можно переписать

$$X_p(k_1, k_2) = \sum_{n_1=0}^{N_1-1} e^{-j(2\pi/N_1)n_1 k_1} \left[ \sum_{n_2=0}^{N_2-1} x_p(n_1, n_2) e^{-j(2\pi/N_2)n_2 k_2} \right]$$

Последнее свидетельствует о том, что двумерное преобразование можно заменить последовательным преобразованием сначала для строк, потом для столбцов (или наоборот)

# Двумерное ДПФ и аффинные преобразования: сдвиг

Связь между оригинальным и смещенным изображением в пространственной области и их ДПФ осуществляется по теореме о смещении во временной области для ДПФ.

$$x'(i, j) = x(i - i_0, j - j_0)$$

$$\begin{aligned} X'(k, m) &= \sum_{n_1=0}^{N_1} \sum_{n_2=0}^{N_2} x'(n_1, n_2) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot n_1 \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot n_2 \cdot m} \\ &= \sum_{n_1=0}^{N_1} \sum_{n_2=0}^{N_2} x(n_1 - i_0, n_2 - j_0) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot n_1 \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot n_2 \cdot m} \\ &= \sum_{\hat{n}_1=-i_0}^{N_1-i_0} \sum_{\hat{n}_2=-j_0}^{N_2-j_0} x(\hat{n}_1, \hat{n}_2) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot (\hat{n}_1+i_0) \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot (\hat{n}_2+j_0) \cdot m} \\ &= e^{-j(2\pi/N_1) \cdot i_0 \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot j_0 \cdot m} \cdot \sum_{\hat{n}_1=-i_0}^{N_1-i_0} \sum_{\hat{n}_2=-j_0}^{N_2-j_0} x(\hat{n}_1, \hat{n}_2) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot \hat{n}_1 \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot \hat{n}_2 \cdot m} \\ &= e^{-j(2\pi/N_1) \cdot i_0 \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot j_0 \cdot m} \cdot X(k, m) \end{aligned}$$

# Двумерное ДПФ и аффинные преобразования: вращение

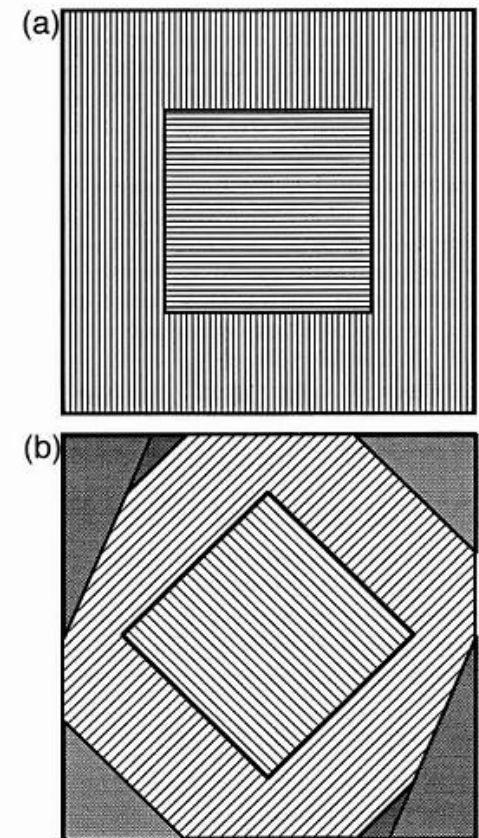
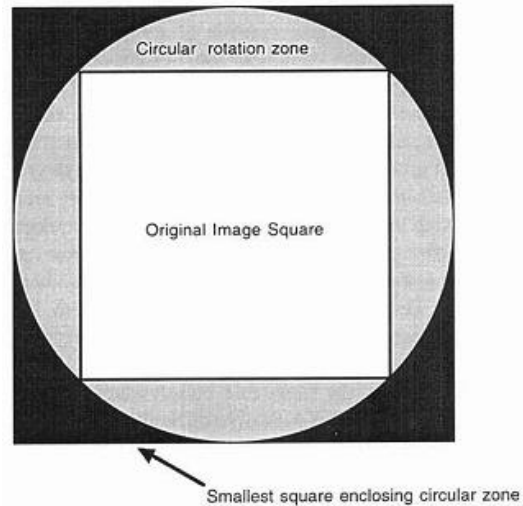
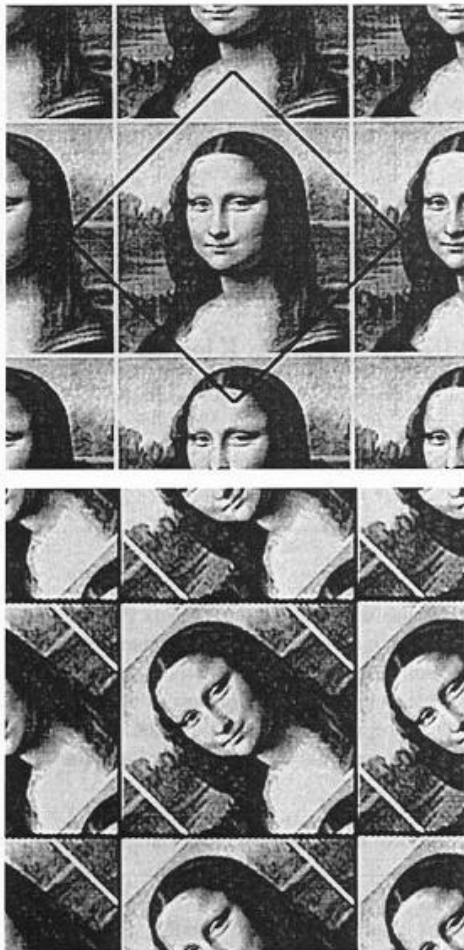
Связь между оригинальным и повернутого относительно начала координат изображения в пространственной области и их ДПФ осуществляется следующим образом

$$\begin{aligned}
 x'(i, j) &= x(i \cdot \cos \theta - j \cdot \sin \theta, j \cdot \cos \theta + i \cdot \sin \theta) \\
 X'(k, m) &= \sum_{n_1=0}^{N_1} \sum_{n_2=0}^{N_2} x'(n_1, n_2) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot n_1 \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot n_2 \cdot m} \\
 &= \sum_{n_1=0}^{N_1} \sum_{n_2=0}^{N_2} x(n_1 \cdot \cos \theta - n_2 \cdot \sin \theta, n_2 \cdot \cos \theta + n_1 \cdot \sin \theta) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot n_1 \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot n_2 \cdot m} \\
 &= \sum_{\hat{n}_1=0}^{M_1} \sum_{\hat{n}_2=0}^{M_2} x(\hat{n}_1, \hat{n}_2) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot (\hat{n}_1 \cdot \cos \theta + \hat{n}_2 \cdot \sin \theta) \cdot k} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot (\hat{n}_2 \cdot \cos \theta - \hat{n}_1 \cdot \sin \theta) \cdot m} \\
 &= \sum_{\hat{n}_1=0}^{M_1} \sum_{\hat{n}_2=0}^{M_2} x(\hat{n}_1, \hat{n}_2) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot (k \cdot \cos \theta - m \cdot \sin \theta) \cdot \hat{n}_1} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot (m \cdot \cos \theta + k \cdot \sin \theta) \cdot \hat{n}_2} \\
 &= \sum_{\hat{n}_1=0}^{M_1} \sum_{\hat{n}_2=0}^{M_2} x(\hat{n}_1, \hat{n}_2) \cdot e^{-j(2\pi/N_1) \cdot (k') \cdot \hat{n}_1} \cdot e^{-j(2\pi/N_2) \cdot (m') \cdot \hat{n}_2} \\
 &= X(k', m') + \Delta(k', m')
 \end{aligned}$$

$$M_1 = \lfloor (N_1 - 1) \cdot \cos \theta - (N_2 - 1) \cdot \sin \theta \rfloor$$

$$M_2 = \lfloor (N_2 - 1) \cdot \cos \theta + (N_1 - 1) \cdot \sin \theta \rfloor$$

# Двумерное ДПФ и аффинные преобразования: вращение



См. Larkina, Oldfieldb, Klemma  
Fast Fourier method for the accurate rotation of sampled  
images

# Задание

1. Написать свою функцию преобразования Фурье (прямое и обратное) используя «лобовой подход», т.е. по формулам

$$X_p(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x_p(n) e^{-j(2\pi/N)nk}$$

$$x_p(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_p(k) e^{j(2\pi/N)kn}$$

2. Написать преобразование Фурье используя алгоритм Radix-2 (по основанию 2, или «Бабочка»)
3. Сравнить быстродействие из функций из первой и второй части, а также с преобразованием из OpenCV
4. **ВЫПОЛНИТЬ ОСТАВШУЮСЯ ЧАСТЬ РАБОТЫ ИСПОЛЬЗУЯ СВОИ ФУНКЦИИ!**