

이산 코사인 변환의 소인수 분해 계산을 위한 인덱스 매핑

이 병 기
서울대학교 전자공학과

Index Mappings for a Prime-Factor-Decomposed Computation of Discrete Cosine Transform

Byeong Gi Lee

Seoul National University, Department of Electronics Engineering

요약

본 논문은 N 이 서로소인 두 자연수 N_1 과 N_2 로 분해되는 경우에 대하여 이산코사인 변환의 소인수 분해 계산기법 및 이를 위한 인덱스 매핑을 고찰하고 있다. 소인수 분해 알고리즘의 유도과정에 나타나는 관계식들을 표의 형태로 변형시키고, 이 인덱스 매핑 표들을 바탕으로 이산 코사인 변환을 구현하는 방법이 소개되어 있다.

1. 서론

1974년 Ahmed, Natarjan, Rao에 의해서 처음 소개된 이래, 이산 코사인 변환(DCT)은 음성과 영상신호처리 분야에 주로 응용되어 왔다 [1]-[5]. 이를 보조하기 위하여, 이산 코사인 변환의 고속 계산기법도 병행하여 발전되어 왔다 [6]-[9]. 최근에 이르러서는 $N=2^m$ 형의 DCT를 FFT와 근사한 방법으로 계산하는 기법이 소개되었고 [10], 이어서 $N=N_1 \cdot N_2$ 형의 DCT를 N_1 개의 N_2 점 DCT와 N_2 개의 N_1 점 DCT로 분해시켜 계산하는 소인수 알고리즘 (prime factor algorithm) 기법도 소개되었다 [11]. 이 두가지 계산 기법들은 곱셈수를 감소시킨다는 점 이외에도 계산구조가 체계적이라는 장점을 함께 갖는다. 다만, 소인수 알고리즘의 경우, 전단과 후단에 행하는 인덱스 매핑(index mapping)이 복잡하다는 어려움이 있을 뿐이다. 본 논문에서는 표를 이용해서 이 인덱스 매핑들을 수행하는 방법을 한가지 소개하고자 한다.

2. 이산 코사인 변환의 소인수 분해

시간영역 데이터를 $x(n)$, $n=0,1, \dots, N-1$, 변환영역 데이터를 $X(k)$, $k=0,1, \dots, N-1$ 이라 할때, 이산 코사인 변환은

$$x(n) = \sum_{k=0}^{N-1} e(k)X(k) \cos [\pi(2n+1)k/2N], \quad (1)$$

$$X(k) = \frac{2}{N} e(k) \sum_{n=0}^{N-1} x(n) \cos [\pi(2n+1)k/2N] \quad (2)$$

의 관계로 정의된다. 이때 $e(k)$ 는

$$e(k) = \begin{cases} 1/\sqrt{2}, & k=0 \text{ 일때,} \\ 1, & \text{그 밖의 경우} \end{cases} \quad (3)$$

의 관계를 갖는다.

식 (2)를 구현하는 것은 식 (1)을 구현한 플로우그래프에서 좌표의 방향만 바꾸면 되므로, 또 식 (1)에서 $e(k)$ 는

데이터 $X(k)$ 를 약간 수정시키는 것에 불과하므로, 본 논문에서는 식(1)을 변형하여

$$X(n) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \cos [\pi(2n+1)k/2N] \quad (4)$$

를 구현하는 방법만을 고찰하기로 한다. 또 본 논문에서는 N 이 서로소인 N_1 과 N_2 의 곱으로 나타낼 수 있는 경우만을 취급하기로 한다.

만일 식(4)의 N 점 DCT(실제로는 IDCT에 더 가깝지만, 본 논문에서는 편의상 DCT라 부르기로 한다.)가 N_2 개의 N_1 점 DCT와 N_1 개의 N_2 점 DCT로 직렬 분해된다면, 식(4)는

$$x(n_1, n_2) = \sum_{k_2=0}^{N_2-1} \left\{ \sum_{k_1=0}^{N_1-1} X(k_1, k_2) \cos [\pi(2n_1+1)k_1 / 2N_1] \right\} \cos [\pi(2n_2+1)k_2 / 2N_2], \quad (5)$$

$$n_1 = 0, 1, \dots, N_1-1,$$

$$n_2 = 0, 1, \dots, N_2-1$$

의 형태로 변형될 것이다. 이때 $x(n)$ 과 $x(n_1, n_2)$ 를 연관시켜 주는 것을 시간영역측 인덱스 매핑 또는 시간인덱스 매핑, $X(k)$ 와 $X(k_1, k_2)$ 를 연결시켜주는 것을 변환영역측 인덱스 매핑 또는 변환 인덱스 매핑이라고 각각 호칭하기로 한다.

3. 인덱스 매핑

먼저 $X(k)$ 와 $X(k_1, k_2)$ 간을 잇는 변환영역축의 인덱스 매핑을 살펴보기로 하자. 집합 $\mathcal{M}, \mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2$ 를 각각 0부터 $N-1, N_1-1, N_2-1$ 까지의 자연수로 구성되는 인덱스의 집합이라고 정의하고, " k modulo N "을 $\langle k \rangle_N$ 으로 표기하기로 한다. 이를 바탕으로 $\mathcal{M}_1 \times \mathcal{M}_2$ 와 \mathcal{M} 을 잇는 매핑 \hat{f} 와 \tilde{f} 를 각각

$$\hat{f}(k_1, k_2) = \begin{cases} \langle k_1 N_2 + k_2 N_1 \rangle_{2N}, & \langle k_1 N_2 + k_2 N_1 \rangle_{2N} < N \text{ 일때,} \\ 2N - \langle k_1 N_2 + k_2 N_1 \rangle_{2N}, & \text{그 밖의 경우,} \end{cases} \quad (6a)$$

$$\tilde{f}(k_1, k_2) = \begin{cases} \langle |k_1 N_2 - k_2 N_1| \rangle_{2N}, & \langle |k_1 N_2 - k_2 N_1| \rangle_{2N} < N \text{ 일때,} \\ 2N - \langle |k_1 N_2 - k_2 N_1| \rangle_{2N}, & \text{그 밖의 경우} \end{cases} \quad (6b)$$

로 정의하고, 이에 따른 집합 $\hat{\mathcal{M}}$ 와 $\tilde{\mathcal{M}}$ 을 각각

$$\hat{\mathcal{M}} = \{k \mid k = \hat{f}(k_1, k_2), k_1 \in \mathcal{M}_1, k_2 \in \mathcal{M}_2\}, \quad (7a)$$

$$\tilde{\mathcal{M}} = \{k \mid k = \tilde{f}(k_1, k_2), k_1 \in \mathcal{M}_1, k_2 \in \mathcal{M}_2\} \quad (7b)$$

로 정의한다. 그러면

$$\hat{\mathcal{M}} \circledast \tilde{\mathcal{M}} = \mathcal{M} \circledast \mathcal{M} \quad (8)$$

의 관계가 존재한다. 이때 \circledast 는 열거형 합집합으로 양쪽 집합의 원소를 모두 열거하여 (중복이 되더라도) 만든 합집합을 나타낸다.

따라서 식(4)는

$$x(n) = \frac{1}{2} \sum_{k \in \hat{\mathcal{M}}} s(k) X(k) \cos [\pi(2n+1)k/2N] + \frac{1}{2} \sum_{k \in \tilde{\mathcal{M}}} X(k) \cos [\pi(2n+1)k/2N]. \quad (9)$$

로 변형될 수 있고, 이때 $s(k)$ 는

$$s(k) = \begin{cases} 1, & \langle k_1 N_2 + k_2 N_1 \rangle_{2N} < N \text{ 일때,} \\ -1, & \text{그밖의 경우} \end{cases} \quad (10)$$

로 정의된다.

또 $X(k_1, k_2)$ 를

$$X(k_1, k_2) = \begin{cases} s(k) X(k) \Big|_{k=\hat{f}(k_1, k_2)} \\ = X(k) \Big|_{k=\tilde{f}(k_1, k_2)}, \\ k_1=0 \text{ 또는 } k_2=0 \text{ 일때,} \end{cases} \quad (11)$$

$$\left. \begin{aligned} & s(k) X(k) \Big|_{k=\hat{f}(k_1, k_2)} \\ & + X(k) \Big|_{k=\tilde{f}(k_1, k_2)}, \end{aligned} \right\} \text{그 밖의 경우}$$

로 정의하면, 이 식은 다시

$$x(n) = \sum_{k_1=0}^{N_1-1} \sum_{k_2=0}^{N_2-1} X(k_1, k_2) \cos [\pi(2n+1)k_1/2N_1] \cdot \cos [\pi(2n+1)k_2/2N_2] \quad (12)$$

로 변형됨을 곧 알 수 있다.

이어서, $x(n)$ 과 $x(n_1, n_2)$ 간을 잇는 시간영역축 인덱스 매핑을 살펴보기로 하자. \mathcal{M} 과 $\mathcal{M}_1 \times \mathcal{M}_2$ 를 잇는 매핑 g 를

$$(n_1, n_2) = g(n), n_1 \in \mathcal{M}_1, n_2 \in \mathcal{M}_2, n \in \mathcal{M}, \quad (13a)$$

$$n_1 = \begin{cases} \langle n \rangle_{2N_1} & \langle n \rangle_{2N_1} < N_1 \text{ 일때,} \\ 2N_1 - 1 - \langle n \rangle_{2N_1}, & \text{그 밖의 경우,} \end{cases} \quad (13b)$$

$$n_2 = \begin{cases} \langle n \rangle_{2N_2} & \langle n \rangle_{2N_2} < N_2 \text{ 일때,} \\ 2N_2 - 1 - \langle n \rangle_{2N_2}, & \text{그 밖의 경우} \end{cases} \quad (13c)$$

로 정의하면, g 는 일대일 대응이 된다. 따라서 $x(n_1, n_2)$ 를

$$x(n_1, n_2) = x(n) \Big|_{n=g^{-1}(n_1, n_2)} \quad (14)$$

로 정의하면, 식(12)는 곧 식(5)와 같게 된다.

그러므로 식(4)는 식(11)과 식(14)의 인덱스 매핑들을 통해서 식(5)로 분해됨을 알 수 있다.

4. 인덱스 매핑 표

본 절에서는 앞서 정의된 변환영역축 및 시간영역축의 인덱스 매핑을 각각 표로 나타내는 방법을 찾아보도록 하자.

먼저 변환인덱스 매핑편을 위해서 N_1 개의 행과 N_2 개의 열로 구성되는 \hat{k} -표 및 \tilde{k} -표를 다음과 같이 정의한다.

$$\hat{k}(k_1, k_2) = \hat{f}(k_1, k_2), \quad \text{식(15a)}$$

$$\tilde{k}(k_1, k_2) = \tilde{f}(k_1, k_2). \quad \text{식(15b)}$$

단 $k_1 = 0, 1, \dots, N_1-1, k_2 = 0, 1, \dots, N_2-1$ 이고, $\hat{k}(k_1, k_2)$ 와 $\tilde{k}(k_1, k_2)$ 는 각각 \hat{k} -표와 \tilde{k} -표의 k_1 행 k_2 열에 있는 성분을 나타낸다. 이 두식은 식(6a)와 식(6b)를 표의 형태로 변환시키는 식들이다. 이때 두 표들은 $k_1=0$ 또는 $k_2=0$ 일때

$$\hat{k}(k_1, k_2) = \tilde{k}(k_1, k_2) \quad \text{식(16a)}$$

이고 그밖의 경우에 대해서는

$$\hat{k}(k_1, k_2) = \hat{k}(N_1 - k_1, N_2 - k_2), \quad \text{식(16b)}$$

$$\tilde{k}(k_1, k_2) = \tilde{k}(N_1 - k_1, N_2 - k_2) \quad \text{식(16c)}$$

의 대칭성을 갖는다. 이 성질들을 바탕으로 k_V 표와 k_H -표를 다음과 같이 정의한다.

$$k_V(k_1, k_2) = \begin{cases} \hat{k}(k_1, k_2), & k_1=0 \text{ 또는 } k_2=0 \text{ 일때,} \\ \tilde{k}(k_1, k_2), & \text{세로방향 상반부,} \\ \hat{k}(k_1, k_2), & \text{세로방향 하반부.} \end{cases} \quad \text{식(17a)}$$

$$k_H(k_1, k_2) = \begin{cases} \hat{k}(k_1, k_2), & k_1=0 \text{ 또는 } k_2=0 \text{ 일때,} \\ \tilde{k}(k_1, k_2), & \text{가로방향 상반부,} \\ \hat{k}(k_1, k_2), & \text{가로방향 하반부.} \end{cases} \quad \text{식(17b)}$$

이때 세로방향 상반부는 $k_1=1, 2, \dots, N_1-1, k_2=1, 2, \dots, N_2-1$ 에 해당하는 부분표의 구성 성분들을 세로방향으로 세어서 처음 절반에 해당하는 부분을 나타내며, 가로방향 상반부도 이와 유사하게 가로방향으로 정해진다.

이제 이 두 표들을 이용해서 인덱스 매핑을 도시는 방법을 검토해보기로 하자. 우선 N_2 개의 N_1 점 DCT를 먼저 수행하고 이어서 N_1 개의 N_2 점 DCT를 수행하는 경우를 살펴보자. 이 경우 입력 $X(k)$ 는 $X(0,0), X(1,0), \dots, X(N_1-1,0); X(0,1), X(1,1), \dots, X(N_1-1,1); \dots; X(0, N_2-1), X(1, N_2-1), \dots, X(N_1-1, N_2-1)$ 순으로 배열되어야 하고, 이것은 표를 세로방향으로 읽어내는 것에 해당한다. 그러므로 k_V -표를 취하여 세로방향으로 읽어낸 인덱스 k 를 이용해서 $X(k)$ 를 $X(k_1, k_2)$ 와 나란히 배열시키고, 이를 바탕으로 식(11)을 클로우그래프로 나타내면 다음과 같은 모양이 형성된다: $k_1=0$ 또는 $k_2=0$ 일때는 $X(k_1, k_2)$ 가 이와 나란히 있는 $X(k)$ 와 이득이 1인 선으로 연결되고, 이 밖의 경우에는 $X(k_1, k_2), X(N_1 - k_1, N_2 - k_2)$ 과 이 두점에 상응하는 $X(k)$ 의 두점이 나비모양을 형성한다. 이때 각 선의 이득은 식(10)으로 정의되는 대로 1이나 -1이 된다. N_1 개의 N_2 점 DCT를 먼저 수행할 경우에는 k_H -표를 취해서 가로방향으로 읽어내고 위와 같은 절차를 따르면 된다.

시간영역 인덱스 매핑을 위해서는 다음과 같이 정의된 n -표를 이용한다.

$$n(n_1, n_2) = g^{-1}(n_1, n_2). \quad \text{식(18)}$$

이때 $n_1=0, 1, \dots, N_1-1, n_2=0, 1, \dots, N_2-1$ 이고 $n(n_1, n_2)$ 는 앞서와 마찬가지로 n -표의 n_1 행 n_2 열 성분을 나타낸다. 이것은 식(13b)와 식(13c)를 표의 형태로 변환시킨 것이다.

이 표를 사용해서 시간영역 인덱스 매핑을 도시는 일은 비교적 간단하다. N_1 개의 N_2 점 DCT를 나중에 수행하는 경우를 살펴보면, 이때 출력 $x(n)$ 은 $x(0,0), x(0,1), \dots, x(0,$

$N_2-1); x(1,0), x(1,1), \dots, x(1, N_2-1); \dots; x(N_1-1,0), x(N_1-1,1), \dots, x(N_1-1, N_2-1)$ 순으로 배열된다. 그러므로 n -표를 가로방향으로 읽어내어 $x(n)$ 의 인덱스를 삼아서 $x(n_1, n_2)$ 와 나란히 배열시키고 이득 1의 선으로 연결시키면 시간영역 인덱스 매핑이 완성된다. N_2 개의 N_1 점 DCT를 나중에 수행하는 경우엔 n -표를 세로방향으로 읽어내서 이를 반복하면 된다.

5. 예제

앞집에서 설명한 인덱스 매핑 표들을 $N=12, N_1=3, N_2=4$ 의 경우를 예로 작성해보기로 하자.

식(15a)와 식(15b)에 정의된 대로 \hat{k} -표와 \tilde{k} -표를 작성하면, 각각 표-1(a), (b)를 얻는다. 이 표들로부터 식(16a), 식(16b), 식(16c)의 관계들이 성립함을 볼 수 있다. 이어서 식(17a)와 식(17b)에 정의된 대로 k_V -표와 k_H -표를 작성하면 각각 표-1(c), (d)를 얻는다.

끝으로 식(18)에 정의된 n -표를 작성하면 표-1(e)와 같이 된다.

그러므로 위 k_V -표와 n -표(가로방향)을 이용하면 3점 DCT들이 먼저 수행되고 4점 DCT들이 나중에 수행되는 (그림1)에 보인 것과 같은 계산구조를 찾아내게 된다. 또 k_H -표와 n -표(세로방향)를 이용하면 (그림2)에 보인 것과 같이 4점 DCT들이 먼저 수행되는 계산구조를 얻는다.

6. 결 론

본 논문에서는 N 이 서로소인 두 자연수 N_1 과 N_2 로 분해되는 경우에 대하여 이산코사인 변환의 소인수 분해 계산기법 및 이를 위한 인덱스 매핑에 관하여 살펴보았다. 소인수 분해 알고리즘의 유도과정에 나타난 수식들을 표의 형태로 변형시키고, 이를 바탕으로 이산코사인 변환을 구현하는 방법을 소개하였다. 이 방법을 잘 이용하면 그동안 소인수 분해 계산기법을 활용하는데 장애가 되었던 인덱스 매핑 문제가 쉽게 해결될 수 있으리라 믿는다.

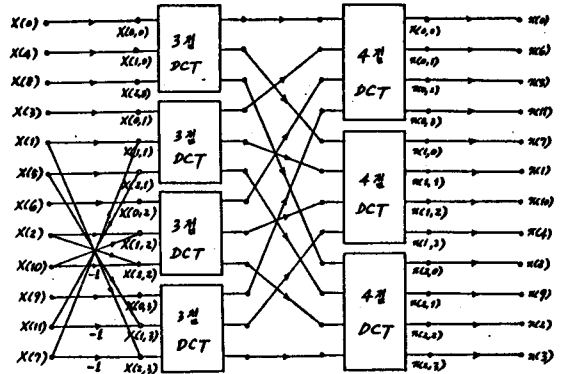
참고문헌

- [1] N.Ahmed, T.Natarjan and K.R.Rao, "Discrete cosine transform," IEEE Trans. Computers, vol. C-23, pp. 90-93, Jan. 1974.
- [2] R.Zelinski and P.Noll, "Adaptive transform coding of speech signals," IEEE Trans. Acoustics, Speech and Signal Processing, vol. ASSP-25, pp. 299-309, Aug. 1977.

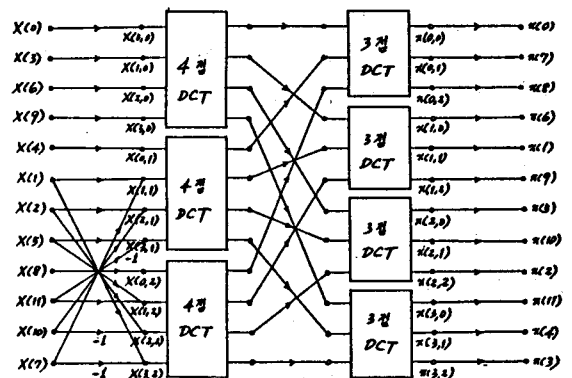
- [3] J.M.Tribolet and R.E.Crochiere, "Frequency domain coding of speech," IEEE Trans. Acoustics, Speech and Signal Processing, vol. ASSP-27, pp. 512-530, Oct. 1979.
- [4] W.H.Chen and C.H.Smith, "Adaptive coding of monochrome and color images," IEEE Trans. Communications, vol. COM-25, pp. 1285-1292, Nov. 1977.
- [5] J.A.Roese and G.S.Robinson, "Interframe cosine transform image coding," IEEE Trans. Communications, vol. COM-25, pp. 1329-1339, Nov. 1977.
- [6] B.D.Tseng and W.C.Miller, "On computing the discrete cosine transform," IEEE Trans. Computers, vol. C-27, pp. 966-968, Oct. 1978.
- [7] W.H.Chen, C.H.Smith and S.C.Fralick, "A fast computational algorithm for the discrete cosine transform," IEEE Trans. Communications, vol. COM-25, pp. 1004-1009, Sept. 1977.
- [8] M.J.Narasimha and A.M.Peterson, "On the computation of discrete cosine transform," IEEE Trans. Communications, vol. COM-26, pp. 934-936, June 1978.
- [9] J.Makhoul, "A fast cosine transform in one and two dimensions," IEEE Trans. Acoustics, Speech and Signal Processing, vol. ASSP-28, pp. 27-34, Feb. 1980.
- [10] B.G.Lee, "A new algorithm to compute the discrete cosine transform," IEEE Trans. Acoustics, Speech and Signal Processing, vol. ASSP-32, pp. 1243-1245, Dec. 1984.
- [11] P.P.N.Yang, M.J.Narasimha and B.G.Lee, "A prime factor decomposition algorithm for the computation of the discrete cosine transform," in Proc. IEEE Int'l Conference on Computers, Systems and Signal Processing, Dec. 1984.

(표-1) 인덱스 매핑 표

(a) \hat{k} -표	(b) \tilde{k} -표																																								
<table border="1" style="border-collapse: collapse; text-align: center;"> <tr><td>$k_1 \backslash k_2$</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td><td>3</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>3</td><td>6</td><td>9</td></tr> <tr><td>1</td><td>4</td><td>7</td><td>10</td><td>11</td></tr> <tr><td>2</td><td>8</td><td>11</td><td>10</td><td>7</td></tr> </table>	$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3	0	0	3	6	9	1	4	7	10	11	2	8	11	10	7	<table border="1" style="border-collapse: collapse; text-align: center;"> <tr><td>$k_1 \backslash k_2$</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td><td>3</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>3</td><td>6</td><td>9</td></tr> <tr><td>1</td><td>4</td><td>1</td><td>2</td><td>5</td></tr> <tr><td>2</td><td>8</td><td>5</td><td>2</td><td>1</td></tr> </table>	$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3	0	0	3	6	9	1	4	1	2	5	2	8	5	2	1
$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3																																					
0	0	3	6	9																																					
1	4	7	10	11																																					
2	8	11	10	7																																					
$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3																																					
0	0	3	6	9																																					
1	4	1	2	5																																					
2	8	5	2	1																																					
(c) k_V -표	(d) k_H -표																																								
<table border="1" style="border-collapse: collapse; text-align: center;"> <tr><td>$k_1 \backslash k_2$</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td><td>3</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>3</td><td>6</td><td>9</td></tr> <tr><td>1</td><td>4</td><td>1</td><td>2</td><td>11</td></tr> <tr><td>2</td><td>8</td><td>5</td><td>10</td><td>7</td></tr> </table>	$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3	0	0	3	6	9	1	4	1	2	11	2	8	5	10	7	<table border="1" style="border-collapse: collapse; text-align: center;"> <tr><td>$k_1 \backslash k_2$</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td><td>3</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>3</td><td>6</td><td>9</td></tr> <tr><td>1</td><td>4</td><td>1</td><td>2</td><td>5</td></tr> <tr><td>2</td><td>8</td><td>11</td><td>10</td><td>7</td></tr> </table>	$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3	0	0	3	6	9	1	4	1	2	5	2	8	11	10	7
$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3																																					
0	0	3	6	9																																					
1	4	1	2	11																																					
2	8	5	10	7																																					
$k_1 \backslash k_2$	0	1	2	3																																					
0	0	3	6	9																																					
1	4	1	2	5																																					
2	8	11	10	7																																					
(e) n-표																																									
<table border="1" style="border-collapse: collapse; text-align: center;"> <tr><td>$n_1 \backslash n_2$</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td><td>3</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>6</td><td>5</td><td>11</td></tr> <tr><td>1</td><td>7</td><td>1</td><td>10</td><td>4</td></tr> <tr><td>2</td><td>8</td><td>9</td><td>2</td><td>3</td></tr> </table>	$n_1 \backslash n_2$	0	1	2	3	0	0	6	5	11	1	7	1	10	4	2	8	9	2	3																					
$n_1 \backslash n_2$	0	1	2	3																																					
0	0	6	5	11																																					
1	7	1	10	4																																					
2	8	9	2	3																																					



(그림 1) 12점 DCT : 3점 DCT + 4점 DCT



(그림 2) 12점 DCT : 4점 DCT + 3점 DCT