한국항해항만학회지 제36권 제8호(Vol. 36, No. 8), pp. 631~635, 2012 (ISSN-1598-5725/eISSN-2093-8470) Journal of Navigation and Port Research DOI: http://dx.doi.org/10.5394/KINPR.2012.36.8.631

수중음향통신에서 효율적인 패킷 설계에 관한 연구

### 박태두\*・\* 정지원

\* 한국해양대학교 전파공학과 대학원, \* 한국해양대학교 전파공학과 정교수

# A Study on Efficient Packet Design for Underwater Acoustic Communication

Tae-Doo Park\* · \* Ji-Won Jung

\*, † Dongsam-dong, Yeongdo-Gu, Dept. of Radio Science Engineering, Korea Maritime University, Busan 606-791, Korea

요 약: 수중에서의 통신은 해수면과 해저면 등에 의한 신호의 반사가 생겨 다중경로 전달현상이 발생한다. 이러한 다중경로 전달의 영향 으로 신호는 왜곡되고 원활한 수신을 방해하게 된다. 본 논문에서는 이러한 다중경로 환경에서 효율적인 패킷 설계를 위하여 채널 부호화 기 법으로는 부호화 후의 크기 N = 1944 비트, 전송하고자 하는 데이터의 크기 K = 972 비트를 가지는 부호화율 1/2 인 LDPC(Low Density Parity Check codes) 부호를 이용하였으며, 다중경로로 인한 위상 오차 추정은 decision directed 방식을 이용하여 위상 추정을 하였다. 실제 동해 바다에서 송수신 거리가 200m, 500m 그리고 데이터 속도를 1Kbps, 4Kbps로 설정하여 각 거리 및 데이터 속도에 따른 QEF(Quasi Error Free)가 되는 지점에서의 최적의 패킷 구성을 위한 데이터 길이를 제시하였다.

핵심용어 : 수중채널, 위상 추정 알고리즘, LDPC 부호, QEF, 수중음향통신

**Abstract**: Underwater acoustic communication has multipath error because of reflection by sea-level and sea-bottom. The multipath of underwater channel causes signal distortion and error floor. In this paper, in order to design an efficient packet structure, we employ channel coding scheme and phase recovery algorithm. For channel coding scheme, half rate LDPC channel coding scheme with N=1944 and K=972 was used. Also, decision directed phase recovery was used for correcting phase offset induced by multipath. Based on these algorithms, we propose length of data for optimal packet structure in the environment of oceanic experimentation.

Key words : underwater channel, phase tracking algorithm, ldpc code, qef. underwater acoustic communication

## 1. 서 론

수중 음향 통신 시스템은 과거 군사적 목적을 위해 제한적으 로 사용되었다. 수중 음원 탐지나 수중 운동체 추정, 잠수함등과 의 통신을 위해 주로 연구되었으나 해양에 관한 관심이 고조되 고, 해양 탐사나 해저 자원 탐사가 활발해지면서 그 활용분야가 확대되었다. 하지만 국내의 기술 수준은 해양산업기술의 수요 부족으로 인하여 수중통신 시스템의 개발은 미미한 수준이다. 수중에서 전파는 급격한 감쇠특성을 갖기 때문에 수중에서 의 무선통신에는 음파를 이용하여 통신을 하게 된다. 이러한 이유로 수중에서의 무선통신 시스템 연구는 수중음향학과 통 신기술의 복합기술로 연구가 이루어지는 분야이다. 음향 채널 의 경우 전달 과정에서 잔향 및 다중경로 등에 의해 크게 왜곡 되며, 수중에서 고속 데이터 전송을 위하여 수중 음향 통신 채 널 특성을 결정하는 해면, 해저, 수심 등의 시공간 변화에 의한 다중경로 특성이나 도플러 확산이 시스템의 설계에 고려되어 야 한다. 특히 천해에서의 다중경로는 해면의 시변 산란에 의 해 도플러 확산파가 직접파에 혼입되어 통신 채널의 특성을 좌우하게 된다. 이러한 음향 채널 특성의 시공간적인 변화는 디지털 수중음향 통신에서 송신하는 심벌간의 상호간섭 (Inter-Symbol Interference : ISI)을 야기하여 통신 시스템의 성능을 저하시키게 된다. 따라서 이러한 비선형 복합 채널을 가지는 수중통신에서, 시간에 따라 채널의 특성이 매우 빠르게 변하는 시변 특성을 가지는 채널이므로, 수신단에서의 신뢰성 을 향상시키기 위해서는 송신단에서 ISI, 다중경로 페이딩, 시 간 지연 등 여러 특성을 고려한 채널 부호화 방식과 결합된 효 율적인 패킷 설계가 매우 중요하다[1][2][3].

본 논문에서는 효율적인 패킷 설계를 위해 부호화 후의 크 기 N = 1944 비트, 전송하고자 하는 데이터의 크기 K = 972 비트를 가지는 부호화율이 1/2 인 LDPC부호를 이용하여 데이 터 부분을 설계하였다[4]. 패킷의 구성은 패킷의 시작점을 알 리는 LFM(Linear Frequency Modulation) 신호, 데이터의 시 작점을 알 수 있는 동기(sync) 신호, 위상 오차를 추정하기 위 한 preamble 신호, 그리고 LDPC 부호화된 데이터 신호 부분 으로 구성하여 실제 동해 해상 실험을 토대로 송수신간의 거 리를 200m, 500m로 설정하였고, 데이터 속도를 1Kbps, 4Kbps 로 하여 전송하였다. Preamble 신호를 이용하여 다중경로로 인한 위상 오프셋을 추정 하였으며, 위상 추정 방식은

<sup>\*</sup> 교신저자 : 외부심사위원, jwjung@hhu.ac.kr 010)9319-4425

<sup>\*</sup> 정회원, bokddori@hhu.ac.kr 010)4763-8588

DD(Decision Directed)알고리즘을 이용하였다[5]. 본 논문에서 초기 설정된 패킷 구성을 토대로 수신단에서 오류율이 QEF(Quasi Error Free)영역에서 데이터 비트수를 제시하였다.

#### 2. 효율적인 패킷설계를 위한 시스템 모델링

그림 1은 해상실험에서 초기 패킷 구성도이다. 실험을 위해 원신호는 56k를 갖는 이미지 신호를 이용하였다. LDPC 부호 화 과정에서 입력 비트수(K)가 972 비트이기 때문에 K의 정수 배가 되기 위한 dummy 데이터를 삽입하였으며, LDPC 부호화 과정을 거친 후, 패킷 구성을 할 때, 패킷내, 데이터 부분을 일 정한 길이로 분할 할 때, 마지막 데이터 부분을 채우기 위해 또다시 dummy 데이터를 삽입하였다. 패킷 구성시 패킷의 시 작점을 알리는 LFM과 이후 동기를 획득하기 위해 sync 신호 를 삽입하고 이는 128 심볼의 PN 코드를 삽입하였다. Preamble 데이터 부분에는 수중 통신의 다중경로로 인한 위상 왜곡을 보상하기 위해 80 비트의 "11111....1"을 삽입하였다.



Fig. 1 Packet structure for oceanic experimentation

수신단에서는 송신단의 역 과정으로 QPSK 변조된 신호가 수중 채널에서 다중경로로 반사되어 들어오는 과정에서 위상 및 주파수 오프셋이 발생하는데, 이를 보정해 주는 복조기가 필요하다. 복조부에서 위상 추정기로는 본 논문에서는 DD 알 고리즘을 이용하였다. 각 절에서는 효율적인 패킷 설계를 위한 요소 기술인 LDPC 부호화 방식 및 DD알고리즘에 대해 기술 하였다.

#### 2.1 LDPC부호화 기법

최근 모든 무선 통신 분야에서 관심이 되고 있는 채널 부호 화 방식인 LDPC 부호화 방식은 turbo 부호[6]에 비해 복호화 의 복잡도가 낮을 뿐 아니라 좋은 거리 특성으로 오류마루 현 상이 나타나지 않고, 완전 병렬 처리로 고속 처리가 가능한 장 점이 있다. 실제로 위성 고선명 TV(HDTV) 표준안인 DVB-S2(Digital video Broadcasting - Satellite - Second generation) 시스템과 무선 랜 표준안인 802.11n에서 LDPC 부 호를 오류정정부호화 방식을 적용하고 있다[7]. 반면에 부호화 의 높은 복잡도가 LDPC 부호의 중요한 문제점이었으나 최근 에 삼각행렬 분해법, Linear-congruence 방법을 사용하여 부 호화기를 간단하게 하였다. LDPC 코드는 sparse parity check matrix H(n-k)xn를 가지는 선형 블록 부호이다. 본 논문에서 는 802.11n 규격에 제시된 패리티 검사 행렬을 사용하여 시스 템적인 부호화 과정을 사용함으로서 저장 용량과 복잡도 문제 를 해결하였다.

그림 2는 본 논문에서 사용한 802.11n에 제시된 패리티 검 사 행렬 H를 나타낸 것이다.

Fig. 2 The H matrix for 802.11n LDPC(N=1944, Z=81, rate=1/2).

패리티 검사 행렬의 각 성분은 Z사이즈를 가지는 단위 행렬 의 우 순환 행렬로 이루어져 있다. 각 성분의 숫자는 우 순환 이동의 횟수를 의미한다. 그림 1의 패리티 검사 행렬에 사용되 는 데이터는 972 비트이고, 부호화 과정을 거쳐 출력되는 데이 터는 1944 비트로 부호화 율은 1/2이 된다.

입력되는 데이터의 집합을 m이라 하면,  $m = [m_0, m_1, m_2, ..., m_{k_b-1}]$ 로 표현 할 수 있다. 이때, m의 각 성분은 Z 개의 데 이터 집합이고, 패리티 검사 행렬의 가로 길이를  $n_b$ 라 하고 세 로의 길이를  $m_b$ 라 하면,  $k_b = n_b - m_b$ 가 된다. 또한, 데이터의 집합 m이 부호화 과정을 거친 후의 데이터를  $c_b$ 라 하면,

$$c_b = [m_0, m_1, \dots, m_{k_b-1}, p_0, p_1, \dots, p_{m_b-1}]$$
(1)

로 표현 할 수 있다.

결과적으로 부호화가 *H*• *c<sub>b</sub>* = 0의 특징을 가지므로, 식 (2) 와 같이 표현할 수 있다.

$$\begin{bmatrix} h_{0,0} & \cdots & h_{0,k_b-1} & 1 & \cdots & -1 \\ h_{1,0} & \cdots & h_{2,k_b-1} & -1 & \cdots & \vdots \\ \vdots & \cdots & \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ h_{x,0} & \cdots & h_{x,k_b-1} & 0 & \cdots & \vdots \\ \vdots & \cdots & \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ h_{m_b-1} \cdots & h_{m_b-1,k_b-1} & 1 & \cdots & 0 \end{bmatrix} X \begin{bmatrix} m_0 \\ \vdots \\ m_{k_b-1} \\ p_0 \\ \vdots \\ p_{m_b-1} \end{bmatrix} = 0$$
(2)

식 (2)을 계산하면 식 (3)과 같다.

$$\sum_{j=0}^{k_{b}-1} h_{0,j} m_{j} + \prod_{1} p_{0} + p_{1} = 0 \quad \text{(Oth row)}$$

$$\sum_{j} h_{i,j} m_{j} + p_{i} + p_{i+1} = 0 \quad i \neq 0, x, m_{b} - 1$$

$$\sum_{j} h_{x,j} m_{j} + p_{0} + p_{x} + p_{x+1} = 0 \quad \text{(xth row)}$$

$$\sum_{j} h_{m_{b}-1,j} m_{j} + \prod_{1} p_{0} + p_{m_{b}-1} = 0 \quad ((m_{b}-1) \text{ th row}) \quad (3)$$

위의 네 식을 모두 더하면,

$$p_0 = \sum_{i=0}^{m_b - 1k_b - 1} h_{i,j} m_j = \sum_{i=0}^{m_b - 1} \lambda_i, \qquad \lambda_i = \sum_{j=0}^{k_b - 1} h_{i,j} m_j$$
(4)

을 얻을 수 있다.  $p_0$ 을 구하면,  $p_1$  부터는 식 (5)로 구할 수 있다.

$$p_{1} = \lambda_{0} + \prod_{1} p_{0}, \quad p_{i+1} = \lambda_{i} + p_{i} (i \neq 0, x, m_{b} - 1), \quad (5)$$

$$p_{i+1} = \lambda_{i} + p_{i} + p_{0} (i = x), \quad p_{m_{b} - 1} = \lambda_{m_{b} - 1} + \prod_{1} p_{0}$$

식 (1)의 부호화된 비트가 전송되면 LDPC 복호기는 전송된 심볼을 비트 노드와 체크 노드에서 각각의 확률 값을 구하여 반복을 통해 전송된 비트를 결정하는 것이다. LDPC 부호의 복 호 순서는 수신 비트에다 채널 추정 값을 구하는 초기화 과정, check node 확률을 구하는 CNU(Check Node Update), 비트 확률을 구하는 BNU(Bit Node Update)의 단계를 거쳐 BNU와 CNU의 belief propagation을 통해 반복함으로써 성능을 향상 시킨다.

#### 2.2 위상 추정을 위한 decision directed 복조기

기저 대역 신호에 반송파를 실어서 보내게 되면 수신측에서 는 기저 대역 신호를 복원하기 위해서 반송파 신호를 제거할 필요가 있다. 따라서 동기 회로에서는 수신된 반송파의 위상과 자체 국부 발진기에서 재생된 신호와의 위상과의 차이인 위상 지터(jitter)를 최소화하는 것을 목표로 한다. 전송 효율을 극대 화하기 위해서는 반송파 복원을 지원하는 preamble 데이터의 수를 가능한 한 작게 유지해야 하므로 빠르게 반송파를 포착 할 수 있는 알고리즘이 요구된다. 그래서 본 논문에서는 반송 파 포착 성능 및 추정 성능을 개선함으로써 데이터 전송효율 을 증가시킬 수 있는 DD (Decision-Directed) 방식을 사용하 였고[7], 이의 구조는 그림 3에 나타내었다. ∱은 적분기를 통 한 decision을 나타내고, \*은 복소수의 conjugate를 나타낸다.





QPSK 수신신호는 식 (6)과 같이 표현할 수 있다.

$$r(n) = (a_n + jb_n) \times e^{-j\theta} + \eta(n) \tag{6}$$

여기서  $a_n$  , $b_n$  은 각각 I 채널, Q 채널의 데이터열 ( $\in \{1,-1\}$ )이고,  $e^{-i\theta}$ 는 채널상에서 부가된 잡음이고,  $\eta(n)$ 은 가우시안 잡음이다. 채널상에서 부가된 잡음을 제거하기 위하 여 LPF(Low Pass Filter)에서 출력되는 보정된 위상 잡음 신 호를 Normalize하고 conjugate하여, 그 신호  $e^{j\hat{\theta}}$ 를 곱하면 식 (7)과 같다.

$$d(n) = \left\{ (a_n + jb_n) \times e^{-j\theta} + \eta(n) \right\} \times e^{j\hat{\theta}}$$
(7)

식 (5)의 신호를 decision이 항상 정확하다고 가정하면, e(n)은 식 (8)과 같다.

$$e(n) = \left\{ (a_n + jb_n) \times e^{-j\theta} + \eta(n) \right\}$$

$$\times (a_n - jb_n)$$
(8)

비트 에너지와 잡음의 비율인 Eb/No를 높게 주면 가우시안 잡음은 거의 무시할 수 있으므로, 해석을 용이하게 할 수 있다. 그러므로 용이한 해석을 위해서 η(n)을 무시하면, 식 (8)은 식 (9)와 같이 나타낼 수 있다.

$$e(n) = \sqrt{(a_n^2 + jb_n^2)} \times e^{-j\theta} \tag{9}$$

식 (9)에서 얻은 잡음 신호의 진폭을 무시하고 AR(Auto-Regressive) LPF에 입력하면 식 (10)을 만족한다.

$$y(n) = \beta \times y(n-1) + (1-\beta) \times e^{-j\theta}$$
<sup>(10)</sup>

여기서 β는 LPF의 파라미터이고 1보다 작은 값을 가진다.

## 3. 해상 실험 환경

그림 4와 같은 환경에서 실제 해상실험을 수행하였다. 송신 기로는 ITC-1001을 사용하였고 수신기로는 8103을 사용하였 다. 이 때 preamble 구간의 길이는 24 비트로 하였고 실험은 강원도 동해시 인근 해상에서 수행되었다. 실험 시기는 2011년 6월말로 해상상태는 파도가 소량 있었으며 송수신기 사이의 거리는 최대 500 m로 하였다. 배는 표류를 하였기 때문에 해 류의 영향으로 송수신기 거리에 오차가 발생한다. 이렇게 오차 가 발생하면 신호가 가까워지거나 멀어지기 때문에 신호가 늘 어지거나 줄어드는 현상이 생기게 된다. 그리고 송신기는 수면 아래 40 m, 수신기는 100 m 아래 위치하였다. 반송파 주파수 와 샘플링 주파수는 각각 16 kHz 및 96 kHz로 하였으며, 전송 율은 1 Kbps, 4Kbps로 하였다.



Fig. 4 Environment of oceanic experimentation

그림 5에는 실험 해역에서 측정한 채널 전달 특성을 나타낸 것으로 5분 동안 채널의 전달 지연 특성을 보여준다. 이 측정 을 위해 약 4 kHz 대역폭을 갖는 0.25 sec 길이의 LFM 신호 를 주기적으로 약 1200회 가량 송신하였다. 그림은 송수신된 LFM 신호의 상관관계를 이용하여 모델링한 것으로 다중경로 에 따른 영향을 받는 것을 확인할 수 있다[2]. 이는 해수면에 반사되어지는 반사파 그리고 바닥에서 반사되어 들어오는 신 호들이 있다는 것을 의미한다. 200m와 500m를 측정한 결과 500m의 다중경로가 많음을 알 수 있으며, 이는 성능에 영향을 줄 수 있는 dominant 한 경로만을 추출하였다.





Fig. 5 Delay profile in the distance of 200m and 500m

# 4. 해상 실험 결과

본 논문에서는 표 (1)과 같은 파라메타를 이용하여 실제 해 상 실험을 하였다. 데이터 속도는 1Kbps, 4Kbps, 중심 주파수 는 16KHz, 샘플링 주파수는 6배인 96KHz를 적용하였다. LDPC 부호화 방식은 앞 장에서 설명 하였듯이 K=972, N=1944 인 부호화 율 1/2을 적용하였으며, 변조 방식은 QPSK 변조 방식을 적용하였다.

Table 1 Parameters for oceanic experimentation

Source	56K Image Data		
LDPC	R=1/2, K=972, N=1944		
Modulation	Bit rate	1K bps, 4Kbps	
	fc	16K Hz	
	fs	96K Hz	
Distance	200m, 500m		
Depth	TX : 40m , RX : 100m		

실제 해상에서 최종 수신된 신호의 형태는 그림 6과 같다. 처음 수신된 신호는 LFM이며, 이는 패킷의 시작점을 알리는 신호이며, 두 번째 수신되는 sync 데이터는 수신되는 신호의 정확한 타이밍을 잡기 위해 사용되었으며, preamble 데이터 부 분에서 수신신호의 위상 오차를 보상하여 추정된 위상을 데이 터 영역에 적용시킨다.



Fig. 6 The formation of received signal

그림 7은 채널 부호화 방식의 효과를 증명하기 위해 거리 500m에서 4Kbps신호를 갖은 원신호를 QPSK 변조 후 수신단 에서 복조된 결과와 LDPC 부호화 기법을 적용한 결과를 비교 한 그림이다. 그림 7(a)는 해상 실험에서 적용된 56K의 원신호 이며, (b)는 LDPC 부호화 기법을 적용시키지 않은 수신된 신 호이며, (c)는 LDPC 부호화 방식을 적용시킨 결과이다. LDPC 적용시 복조부에서 어느 정도 위상 추정을 하면 오류를 정정 할 수 있음을 알 수 있으며, (c)그림의 아랫 부분이 복호 되지 않은 이유는 패킷 설계에서 데이터를 더 분할하여 나누어 줘 야 한다는 의미이다.





(a) 원 신호

20 40 60 80 100 (b) LDPC 부호화 기법 적용하지 않은 복조 신호



(c) LDPC 복호 후 이미지

Fig. 7 The comparison of received image for the case of applying LDPC scheme(4Kbps, 500m, QPSK)

따라서 그림 7을 토대로 preamble 80 심볼 기준으로 그림 1 의 패킷 구성에서 데이터 부분을 몇 심볼로 할당해야만 오류 가 거의 0인 QEF 영역에 도달하는지에 대해 표 2에 나타내었 다. 표 2는 표 1을 근거로 LFM, sync, preamble 데이터의 개 수를 그대로 유지하면서 LDPC 부호화된 데이터의 개수를 줄 여 가면서 1Kbps 와 4Kbps 데이타 속도에서 200m와 500m의 송수신 거리에서 QEF 가 되는 최적의 데이터 심볼 수를 나타 내었다. 표 2에서 Ne는 오류 개수를 의미한다. 데이터 영역에 4000 심볼 (8000 비트)일 경우에는 수신 신호 오류는 거의 절 반인 3968 비트가 발생하였으나, 2.2절에서 언급한 DD 방식을 이용한 위상 동기 알고리즘 적용시 거의 1/12 인 272 비트의 오류가 발생하였다. LDPC 복호 후에는 오류를 모두 정정함을 알 수 있다. 따라서 위상동기 알고리즘의 적용이 매우 중요함 을 알 수 있으며, 위상동기 알고리즘에서 어느 정도 위상 오프 셋을 추정하면 LDPC 복호기는 QEF 영역으로 오류를 정정할 수 있음을 알 수 있다. 따라서 1Kbps, 200m를 기준으로 볼 때, 거리가 두배로 늘어남에 따라 데이터 부분도 1/2로 줄어져 야 함을 알 수 있다. 데이터 속도는 4배가 차이가 나지만 1/4로 줄어지지 않는 점으로 볼 때, 패킷 설계의 데이터 부분은 거리 에 더 많은 영향을 받음을 알 수 있다.

Table 2 Optimal data	length in	the region	of QEF
----------------------	-----------	------------	--------

Bit rate & Distance	No. Data(sym)	Ne for Decision (bits)	Ne for DD loop (bits)	Ne for Decoder
1K, 200m	4000	3968	272	0 Error free
4K, 200m	1900	1139	146	0 Error free
1K, 500m	2500	2189	125	0 Error free

## 5. 결 론

본 논문에서는 실제 해상 실험을 통하여 채널 부호화 기법 이 적용된 패킷 구성에서 QEF가 되는 지점에서의 최적의 데 이터 길이를 제시하였다. 채널 부호화 기법과 결합된 효율적인 패킷 설계를 위해 N = 1944, K = 972인 부호화율이 1/2 인 LDPC 부호인 데이터 부분, 패킷을 시작점을 알리는 LFM(Linear Frequency Modulation) 신호, 데이터의 시작점을 알 수 있는 동기(sync) 신호, 위상 오차를 추정하기 위한 preamble 신호를 이용하여 패킷을 구성하여 동해 해상 실험을 토대로 송수신간의 거리를 200m, 500m로 설정하였고, 데이터 속도를 1Kbps, 4Kbps로 하여 전송하였다. 패킷중 데이터 부분 을 너무 길게하면 위상 추정의 한계에 있어 더 이상 오류를 정 정하지 못함을 알 수 있으며, LDPC 부호화된 데이터를 적절이 분할 해 줌으로써 해결 할 수 있다. LFM, sync, preamble 데 이터의 개수를 그대로 유지하면서 LDPC 부호화된 데이터의 개수를 줄여 가면서 1Kbps 와 4Kbps 데이터 속도에서 200m 와 500m의 송수신 거리에서 QEF 가 되는 최적의 데이터 심볼 수의 제시는 표 2와 같이 제시하였다. 본 논문에서 제시된 패 킷 설계안은 다른 채널 부호화 방식의 적용에 따른 차이는 날 수 있으며, 1Kbps, 200m를 기준으로 볼 때, 거리가 두배로 늘 어남에 따라 데이터 부분도 1/2로 줄어져야 함을 알 수 있다. 데이터 속도는 4배가 차이가 나지만 1/4로 줄어지지 않는 점으 로 볼 때, 패킷 설계의 데이터 부분은 거리에 따른 다중경로에 더 많은 영향을 받음을 알 수 있다. 또한 차후의 실험에서는 수심, 송수신기의 depth, 음속 분포, 바닥의 재질 등의 요소들 에 따른 성능과 함께 패킷의 구성 방법이 고려되어야 한다.

# 후 기

본 연구는 지식경제부 및 정보통신산업진흥원의 대학 IT연 구센터 지원사업의 연구결과(NIPA-2012-H0301-12-2005)와 방위사업청과 국방과학연구소의 지원(계약번호UD100002KD) 으로 수행되었습니다.

#### 참고문헌

- Berrou C., Glavieux, A. and Thitimajshima, P.(1993), "Near Shanon Limit Error-Correcting Coding and Decoding : Turbo-Codes", in Proc. ICC93
- [2] Cai, Z., Hao, J., Tan, P. H., Sum, S. and Chin, P. S.(2006), "Efficient encoding of IEEE 802.11n LDPC codes", IEEE Electronics Letters, Vol. 42, No. 25.
- [3] Daniel B. Kilfoyle and Arthur B. Baggeroer(2000), "The state of art in underwater acoustic telemetry," IEEE J. Oceanic Eng., Vol. 25, No. 1, pp. 4–27.
- [4] Fitz, M. P.(1992), "Decision-Directed Burst-Mode C-arrier Synchronization Techniques", IEEE Trans. On Comm., Vol. 40, No. 10.
- [5] Paul van Walree(2011), Channel sounding for acoustic communications: techniques and shallow-water examples, FFI(Norwegian Defence Research Establishment) report
- [6] Richardson, T. and Urbanke, R.(2001), "Efficient Encoding of Low-Density Parity Check Codes", IEEE Trans. Information Theory, Vol. 47, pp. 638–656.
- [7] Stojanovic, M., Catipovic, J. and Proakis, J.(1994), "Phase coherent digital communications for underwater acoustic channels.", IEEE J. Ocean. Eng., Vol. 19, No. 1, pp. 100–111.

원고접수일 : 2012년 6월 8일

심사완료일 : 2012년 8월 14일

원고채택일 : 2012년 8월 22일