

# 위성 통신 보안을 위한 온보드 전송 및 계산 전력 최적화

전수현, kwak정호, 최지환\*  
대구경북과학기술원, \*한국과학기술원

jsh6327@dgist.ac.kr, jeongho.kwak@dgist.ac.kr, \*jhch@kaist.ac.kr

## Onboard Transmission and Computation Power Optimization for Satellite Communication Security

Jeon Suhyeon, Kwak Jeongho, Choi Jihwan\*  
DGIST, \*KAIST

### 요 약

본 논문은 다수의 도청자가 존재할 수 있는 위성 통신 환경에서 전송 및 컴퓨팅 파워를 동시에 고려한 위성 통신 보안 기법을 제안한다. 도청자 수를 바탕으로 한 보안 위협을 활용하여 위성의 온보드 전력을 비암호화 및 암호화 신호와 암호화 계산에 분배한다. 두 신호의 동시 전송을 위해서 비직교 다중접속 기술을 활용하여 보안 위협이 높아질수록 기존의 물리 계층 보안 기술보다 향상된 보안 성능을 달성한다.

### I. 서 론

저궤도 군집 위성을 활용한 인터넷 서비스가 상용화되면서 위성 통신의 수요가 높아지고 있다. 이러한 군집 위성은 감시/정찰과 음영지역 지원 등의 다양한 목적에 활용될 것으로 예상되며, 이는 복잡한 프로토콜의 활용을 초래한다. 또한, 신호의 브로드캐스팅 특성에 의해, 위성은 재밍과 같은 보안 공격에 취약하고[1], 이에 따라 위성 통신 시스템에 향상된 보안 기술이 요구된다.

위성의 보안 기술로는 물리 계층 보안 기술과 암호화 기술이 서로 독립적으로 개발되어 왔다. 하지만, 전력 제한적인 위성 통신 시스템에서 두 기술 중 하나의 기술만 활용하는 것은 비효율적이다. 먼저, 암호화 활용으로 인해 발생하는 추가적인 계산 비용은 위성의 성능을 떨어뜨리는 요인이 된다. 대표적인 advanced encryption standard (AES) 암호화를 위해서 전송파워와 비교될 만한 큰 전력을 소모한다. 또한, 물리 계층 보안 기술을 사용하기 위한 도청자의 채널 정보 획득이 어렵다. 따라서, 본 논문에서는 암호화 신호와 비암호화 신호를 활용한 위성 통신 보안 기술을 제안한다. 이때, 위성의 온보드 전력을 암호화 및 비암호화 신호 전송과 암호화 및 메시지 인증 코드 계산에 대한 전력으로 분배한다. 위성이 전송하는 암호문에 대한 무결성을 제공하기 위해서 암호문과 메시지 인증 코드를 함께 전송한다. 두 신호를 중첩하여 한 유저에게 전송하기 위해서 비직교 다중접속 기술을 사용하고 두 신호의 채널 용량을 최대화하고 보안 알고리즘을 선택하는 공동 최적화 문제를 설계한다. 시뮬레이션을 통해 도청자가 많은 환경에서 제안된 기술이 기존의 물리 계층 보안 기술보다 높은 보안 성능을 제공할 수 있음을 보인다.

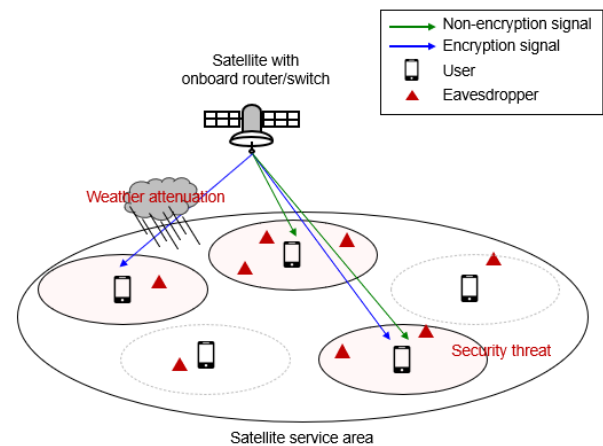


그림 1. 암호화 및 비암호화 신호 전송과 보안 기술 계산을 고려한 온보드 위성 통신 보안 기술.

### II. 본론

그림 1 은 잠재적 도청자들의 위협을 받고 있는 유저에게 비암호화 및 암호화 신호를 활용하는 위성 통신 보안 기술을 보여준다. 유저  $i$  에게 전송되는 위성 신호를 엿듣는 도청자  $k$  의 신호 대 잡음비(SNR)  $\gamma_{i,k}$  는 아래와 같다.

$$\gamma_{i,k} = \frac{nh_{i,k}^2\bar{P}}{WN_0}, \quad (1)$$

이 때,  $n$  은 위성의 사용가능한 빔 수를 의미하고  $h_{i,k}$  는 도청자의 multi-path fading 으로 Nakagami- $m$  fading 을 따른다.  $\bar{P}$  는 모든 사용자들에게 균등하게 분배되는 전송 파워이고,  $W$  와  $N_0$  는 각각 사용가능한 대역폭과 잡음 전력 스펙트럼 밀도를 나타낸다. 위성 통신 환경에서 보안

위협은 독립적인 도청자들의 SNR 을 바탕으로 다음과 같이 구할 수 있다 [2].

$$S_i = \mathbb{P} \left[ \max_k \gamma_{i,k} \geq \gamma_t \right], \quad (2)$$

이 때,  $\gamma_t$ 는 성공적인 디코딩을 위한 임계값을 나타낸다.

보안 위협을 바탕으로 위성의 온보드 전력은 비암호화 및 암호화 신호 전송 전력과 보안 알고리즘 계산 전력으로 분배된다:

$$P_i = \{1 - (\phi + 1)S_i\}P_i + S_iP_i + \phi S_iP_i, \quad (3)$$

두 신호를 중첩하여 한 유저에게 전송하기 위해서 비직교 다중접속 기술을 활용한다. 따라서, 각 신호에 대한 채널 용량  $C_i^{ne}$ 와  $C_i^e$ 는 다음과 같다:

$$C_i^{ne} = \begin{cases} \frac{W}{n} \log_2 \left( 1 + \frac{nh_i^2 \{1 - (\phi + 1)S_i\}P_i}{WN_0} \right), & P_i^{ne} \geq P_i^e \\ \frac{W}{n} \log_2 \left( 1 + \frac{nh_i^2 \{1 - (\phi + 1)S_i\}P_i}{WN_0 + nh_i^2 S_i P_i} \right), & P_i^{ne} < P_i^e \end{cases}, \quad (4)$$

$$C_i^e = \begin{cases} \frac{W}{n} \log_2 \left( 1 + \frac{nh_i^2 S_i P_i}{WN_0} \right), & P_i^{ne} \geq P_i^e \\ \frac{W}{n} \log_2 \left( 1 + \frac{nh_i^2 S_i P_i}{WN_0 + nh_i^2 \{1 - (\phi + 1)S_i\}P_i} \right), & P_i^{ne} < P_i^e \end{cases}, \quad (5)$$

이 때,  $h_i$ 는 유저  $i$ 의 채널 이득을 의미하고, 역시 Nakagami-m fading 을 겪는다. 한 유저에게 전송된 두 신호는 같은  $h_i$ 를 겪기 때문에, 연속 간섭 제거(SIC) 기술의 디코딩 순서는  $S_i$ 가 결정한다. 따라서,  $S_i$ 에 따라 두 신호의 채널 용량은 두 가지 경우로 나타낼 수 있다.

두 신호를 전송하기 전에 예측된 보안 위협을 바탕으로, 두 채널 용량의 합을 최대화하고 최적 보안 알고리즘을 선택하는 공동 최적화 문제는 아래와 같이 설계할 수 있다.

$$\text{maximize } \sum_{i=1}^N C_i^{ne} + C_i^e, \quad (6)$$

$$\text{subject to } \sum_{i=1}^N P_i \leq P_{total}, \quad (7)$$

$$\mathcal{S}A_i = \begin{cases} \text{no security,} & S_i = 0 \\ (\text{AES}_{128}, \text{SHA}_{256}), & 0 < S_i \leq \frac{1}{\phi + 2} \\ (\text{AES}_{196}, \text{SHA}_{384}), & \frac{1}{\phi + 2} < S_i \leq \frac{1}{\phi + 1} \\ (\text{AES}_{256}, \text{SHA}_{512}), & \frac{1}{\phi + 1} < S_i \leq 1 \end{cases}, \quad (8)$$

식 (7)은 위성 온보드의 전체 전력에 대한 제약 조건이고, 식 (8) 보안 알고리즘 쌍이다. SHA 는 대표적인 메시지 인증 코드 알고리즘이며 AES 와 SHA 의 아래 첨자는 보안 강도를 의미하고 값이 커질수록 높은 보안 강도를 의미한다. 두 채널 용량의 합은  $P_i$ 에 대해서 concave 하기 때문에, 주어진 문제는 convex 최적화 문제를 만족한다 [3]. 따라서, 최적 온보드 전력은 아래와 같이 구할 수 있다.

$$P_i = \frac{W}{n} \left\{ \frac{1}{\Lambda \ln 2} - \frac{N_0}{h_i^2 (1 - \phi S_i)} \right\}, \quad (9)$$

이 때,  $\Lambda$ 는 전체 온보드 전력 조건에 대한 Lagrangian multiplier 이다. 그림 2는 제안된 기법과 물리 계층 보안 기술의 보안 용량에 대한 유저  $i$ 의 성능 비교를 보여준다. 보안 용량은 유저의 채널 용량과 도청자의 채널 용량의 차로 구할 수 있으며, 도청자 수가 많아질수록 도청 diversity 이득에 의해서 보안 용량이 급격하게 감소한다. 하지만, 제안된 기법은 도청자 수가 많아질수록 암호화 신호 전송에 많은 전력을 분배함으로써 향상된 보안 성능을 얻을 수 있다. 이 때,  $S_i$ 에 의해 SIC 디코딩 순서가 바뀌기 때문에 제안된 기법의 보안 성능이 급격히 향상된다. 또한, 보안 위협이 낮은 환경에서는 비암호화 신호 전송에 많은 전력을 분배하기 때문에, 도청자 수와 관계없이 항상 높은 throughput 을 제공한다.

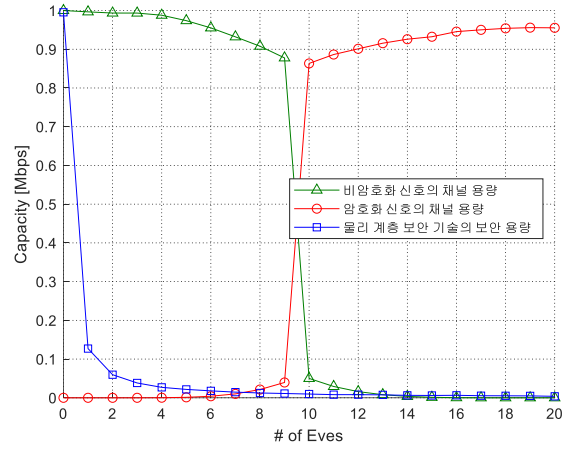


그림 2. 제안된 기법과 물리 계층 보안 기술의 성능 비교.

### III. 결론

본 논문에서는 비직교 다중 접속 기술을 바탕으로 비암호화 및 암호화 신호 전송과 보안 알고리즘 계산 파워를 고려한 온보드 위성의 보안 기술을 제안하였다. 전송 전 예측한 보안 위협을 활용하여 위성의 온보드 전력을 두 신호의 전송과 보안 알고리즘 계산에 대하여 분배하고 두 신호의 채널 용량 최대화 및 보안 알고리즘 쌍 선택에 대한 합동 최적화 문제를 설계하고 최적 온보드 전력 할당 전략을 도출하였다. 시뮬레이션을 통해 제안한 기술이 기존의 물리 계층 보안 기술보다 향상된 보안 성능을 달성하였다.

### ACKNOWLEDGMENT

이 성과는 2021 년도 정부(과학기술정보통신부)의 재원으로 한국연구재단의 지원을 받아 수행된 연구임 (No. 2021R1A2C1007729), 이 논문은 2022 년도 정부(과학기술정보통신부)의 재원으로 정보통신기획평가원의 지원을 받아 수행된 연구임 (No.2022-0-00704, 초고속 이동체 지원을 위한 3D-NET 핵심 기술 개발).

### 참 고 문 헌

- [1] Consultative Committee for Space Data Systems (CCSDS), Security threats against space mission, Informational Report, Green Book, Dec. 2015
- [2] S. Jeon, J. Kwak, and J. P. Choi, Optimal Joint User Selection and Beam Scheduling Based on Channel Conditions and Security Threats, "2021 Joint conference on Satellite Communications (JC-SAT 2021), 2021. 10.
- [3] S. Boyd and L. Vandenberghe, *Convex Optimization*. Cambridge, U.K.: Cambridge Univ. Press, 2004.