

임베디드 컴퓨팅 환경에서 은닉 에이전트를 이용한 불법복사 방지 모델에 관한 연구

A Study on a Illegal Copy Protection model using Hidden Agent in Embedded Computing Environment

이덕규*, 김태훈**, 여상수***, 김석수**, 박길철**, 조성언****

Deok-Gyu Lee*, Tai-Hoon Kim**, Sang-Soo Yeo***, Seok-Soo Kim**, Gil-Cheol park** and Seong-Eon Cho****

요 약

최근 디지털 콘텐츠의 지적 재산권 보호를 위한 디지털 워터마킹 기술 및 핑거프린팅의 연구가 활발히 진행되고 있다. DRM(Digital Rights Management)는 디지털 콘텐츠 지적 재산권 보호뿐만 아니라 콘텐츠에 대한 출판, 유통 및 사용에 필요한 관리와 보호체계이다. 본 논문에서는 콘텐츠 유통과정에서 발생할 수 있는 불법복사와 같은 불법 행동에 대해 콘텐츠를 안전하게 보호하며 사용자에게 편의성을 제공 할 수 있는 프로토콜을 제시할 것이다. 이를 위해 콘텐츠 불법복사 및 불법사용을 방지할 수 있도록 은닉 에이전트(Hidden Agent)를 이용한다. 이 은닉 에이전트는 특별한 설치가 필요 없이 콘텐츠 내에 내포되어 있어 불법복사 및 불법사용에 대해 체크함으로써 불법복사의 사용을 차단할 수 있도록 한다. 또한 사용자들에게 숨겨져 있기 때문에 워터마킹의 역할 또한 대신할 수 있다.

Abstract

There have been researches into digital Watermarking technology or Fingerprinting vigorously to safeguard Protective rights for knowledge and poverty for digital contents. DRM(Digital Rights Management) is not only Protective rights for knowledge and poverty, but also management and systems that are necessary to put out, circulate and use for contents. This paper proposes two kinds of ideas. One is protecting contents from illegal acts such as illegal copies when the contents are in the process of circulation. The other is the protocol that can give users convenience. Hidden Agents are used so that contents are protected from illegal copies and illegal use in the contents and cuts off those illegal acts. The Agent will be installed without any special setup. In addition, it can replace roles of Watermarking as a protection. Therefore, this paper shows the solution of illegal copies that happens frequently.

key Words : Contents Protection, Illegal Copy Protection, Digital Rights Management

* 한국전자통신연구원 보네트워킹보안연구팀(ETRI, HomeNetwork Security Research Team)

** 한남대학교 멀티미디어학부(Dept. of Multimedia, Hannam Univ.)

*** 규슈대학교(Dept. of Computer Science and Communication engineering, Kyushu Univ.)

**** 순천대학교 정보통신공학부(Division of Information Communication, Suncheon National Univ.)

· 교신저자 (Corresponding Author) : 조성언

· 접수일자 : 2008년 3월 4일

I. 서 론

전자 상거래를 통해서 디지털 콘텐츠 판매가 활성화되기 위해서는 지적 재산권 보호에 대한 연구가 선행되어야 한다. 디지털 콘텐츠는 일반적인 오프라인 콘텐츠와는 달리 쉽게 복사 및 배포가 가능하다는 특성이 있다. 따라서 합법적인 구매자가 판매자로부터 디지털 콘텐츠를 구입한 후, 이것의 불법적인 재분배 (redistribution)를 막을 수 있는 방법이 고려되어야 한다. 이러한 방법들로 최근 디지털 콘텐츠의 지적 재산권 보호를 위한 디지털 워터마킹 기술 및 핑거프린팅의 연구가 활발히 진행되고 있다. 이러한 원천 기술들을 이용하여 많은 DRM(Digital Rights Management) 모델 들이 제시되어 왔으며 현재 널리 활용되고 있다.[1]

DRM이란 디지털 콘텐츠 출판, 유통 및 사용에 필요한 관리 및 보호체제로 정의한다. 관리로는 통일된 콘텐츠 관리 체계를 구축하기 위한 기반 구조 기술을 말하는데 DOI(Digital Object Identifier), INDECS (INteroperability of Data in E-Commerce Systems) 등의 범 국가적인 콘텐츠 관리 기반 인프라 기술이며, 보호 체계로는 콘텐츠를 안전하게 보호하기 위한 응용 기술을 말한다.[6]

디지털 콘텐츠를 안전하게 보호하기 위한 응용 기술로는 디지털 콘텐츠 유통/서비스를 위한 저작권 보호기술, 디지털 창작물에 대한 저작권/소유권/사용권을 제어하는 기술 및 암호기술 그리고 디지털 워터마킹 기술 등이 있다

본 논문에서는 이중에서 디지털 창작물에 대한 유통/서비스과정에서의 콘텐츠를 위한 보호를 제시할 것이다. 유통 혹은 서비스 단계에서 발생할 수 있는 불법복사를 차단함으로써 더 나아가는 저작권보호 및 사용권 보호를 이룰 수 있을 것으로 사료된다.

기존에 제시되었던 모델에서는 전용 플레이어, 스마트카드 및 프로그램 인스톨을 이용하였다. 이러한 모델에서의 문제점은 특별한 개체가 필요하다는 것이다. 이러한 문제점을 해결하고자 다음과 같은 불법복사를 방지할 수 있는 DRM모델을 제시하고자 한다. 본 논문에서는 이전에 제시되었던 전용플레이어나 스마트카드의 이용 없이 콘텐츠 안에 포함된 에이전

트를 이용하여 콘텐츠의 불법복사를 방지하고자 한다.

II. 에이전트 개요

2-1 이동 에이전트

이동 에이전트는 독립적이고 자율적으로 원하는 정보를 찾아 네트워크를 이동하면서 여러 서비스를 수행하도록 구현된다. 그림 1은 이동 에이전트의 동작 모습을 개략적으로 나타낸 것으로 로컬에서 리모트 호스트로 이동한 후 작업을 수행하는 모습을 보여주고 있다. 에이전트는 호스트 A에서 B로 이동하여 이미 정의된 인터페이스를 통하여 B의 서비스 및 자원에 접근하여 원하는 정보를 얻어 원래의 서버 A로 전송한다.[2],[6],[8]

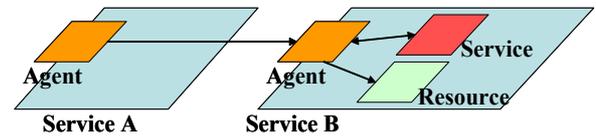


그림 1. 이동 에이전트의 개요
Fig 1. Overview of Moving Agent

원하는 정보를 얻은 후 에이전트는 또 다른 서버로 이전(移轉)하여 이전(以前)과 같은 동작을 수행한다. 이동 에이전트는 사용자를 위해 자동적으로 행동하는 프로세스이며, 수행을 시작하면 자신이 생성된 시스템을 벗어나 네트워크를 통하여 한 장소에서 또 다른 장소로 옮겨 다니며 원하는 정보를 수집한다.

2-2 은닉 에이전트(Hidden Agent)

은닉 에이전트는 이동 에이전트와 마찬가지로 독립적이고 자율적인 행동을 하면서 서비스를 수행한다. 그림 2는 은닉 에이전트의 동작을 개략적으로 나타낸 것으로 제공자에게서 사용자에게로 이동하여 수행하는 모습을 보여주고 있다.

은닉 에이전트는 제공 서버(Offered Serve)에서 사용자(End Entity)로 이동하여 이미 정의된 인터페이스

를 통하여 사용자(End Entity)의 명령 및 자원에 상주하여 특정한 행동에 대해 원래의 제공서버로 전송한다.

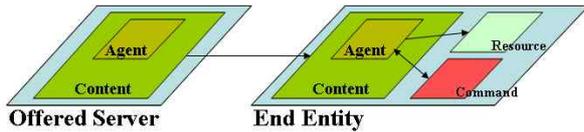


그림 2. 은닉 에이전트(Hidden Agent)의 개요
Fig 2. Overview of Hidden Agent

특정한 행동을 얻은 은닉 에이전트는 계속적으로 상주하여 이전과 같은 동작을 수행한다. 은닉 에이전트는 사용자의 특정한 행동을 위해 자동적으로 행동하는 프로세스이며, 수행을 시작하면 자신이 생성된 시스템(즉, 제공 서버(Offered Server))을 벗어나 네트워크를 통해 한 장소에 머물며 특정한 행동에 대해 기동된다. 여기서 은닉 에이전트는 콘텐츠 내부에 포함되어 전송되는데 실제적인 콘텐츠 내부에 은닉이 되는 것이 아니라 콘텐츠와 에이전트를 항상 같이 전송하고 사용자는 이에 콘텐츠를 이용하는데 아무런 제약이 없이 사용이 가능하지만 사용자의 동작마다 에이전트는 반응하여 불법적인 사용인지 정당한 사용인지를 확인하여 콘텐츠의 접근을 통제하는 방식이다. 따라서 콘텐츠를 이용함에 있어 에이전트 없이 콘텐츠의 실행은 불가능하고 또한 에이전트가 서버에 접속되지 않고는 콘텐츠를 사용할 수 없기 때문에 사용자 측면에서 살펴보면 보이지 않는 에이전트에 의해 통제될 수 있는 것이다.

III. DRM 구성요소 및 기존 방식 분석

3-1 DRM 구성요소

디지털 콘텐츠는 저작자의 창작물로서 생성, 유통/판매, 소비의 단계를 거치게 된다. 디지털 정보를 보호하기 위해서는 위의 매 단계마다 DRM기능을 추가하여야 한다. 생성 및 유통 준비단계에서는 콘텐츠를 암호/보호하는데 필요한 패키지(Packager)가, 유통/판매 단계에서는 라이선스 발급과 금융을 각각 담당하는 라이선스 및 금융 클리어링 하우스가 필요하다. 그

리고 소비단계에서는 복호화와 사용권리(Usage Rights)에 따라 재생을 통제하는 DRM 에이전트가 필요하며 DRM의 필수 구성요소는 그림 3과 같다.

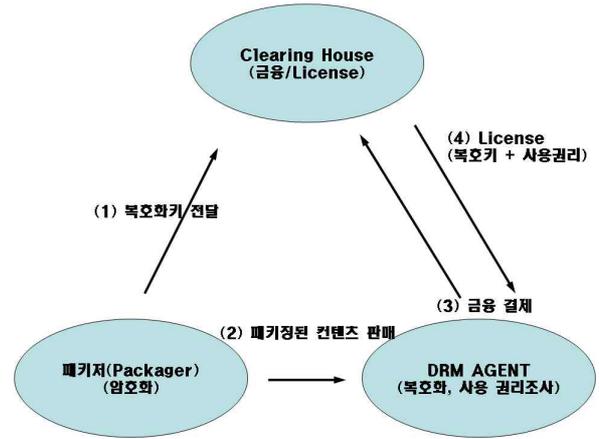


그림 3. DRM 주요 구성 요소
Fig 3. Key component of DRM

패키저는 암호화를 통해 콘텐츠를 보호하는 기능을 한다. 콘텐츠에 대한 암호화 시 암호화키와 복호화키를 생성하여 암호화키는 콘텐츠를 암호화하는데 사용하며 암호화된 콘텐츠의 이용을 위해 복호화키는 라이선스 클리어링 하우스로 전달된다. 패키징된 콘텐츠는 유통망(온라인 쇼핑몰, CD, E-mail등)을 통해 금융결제를 마친 구매자에게 전달된다(그림 3의 2, 3 단계 참조). 이때 구매자는 콘텐츠와 함께 라이선스를 받게 된다(그림 3의 4 단계 참조). 라이선스(Licence)에는 콘텐츠를 사용할 수 있는 권리정보와 암호화된 파일을 풀 수 있는 복호화키를 담고 있는데 보관되어있는 복호화키를 이용하여 콘텐츠의 암호를 풀고, 사용권리에 의거 콘텐츠를 재생한다. 사용권리에는 콘텐츠의 사용 횟수, 사용기간, 라이선스 유효기간, 다른 기기에서의 전송, 다른 저장매체로의 이동 등이 있다. 클리어링 하우스(Clearing House : 결제 센터)는 통상 금융과 라이선스 클리어링 하우스로 나누어지며, 금융 클리어링 하우스는 콘텐츠의 상거래(구매/판매/유통)시에 필요한 금융결제 및 이에 연관된 판매금액의 정산에 필요한 작업을 행한다. 라이선스 클리어링 하우스는 앞서 언급한 라이선스 발행서버를 가리키는 보다 포괄적인 용어이며, 암호 콘텐츠의 해독에 필요한 라이선스를 발급해 주는 기능을 한다. IMPRIMATUR와 MPEG 비즈니스 모델에서는 Monitoring Authority라는 용어를 사용한다.[5]

표 1. 기존 방식 특징 및 장단점

Table 1. Characteristic and strength/weakness Conventional Scheme

업 체 명	특징 및 장단점
P사[10]	· InterTrust DRM의 다단계 암호화 이용(Contents 암호화, 키 암호화) · 이미지, 동영상, 오디오용 독립 플레이어 필요
T사	· InterTrust DRM의 다단계 암호화 이용(Contents 암호화, 키 암호화) · Secure Doc, Secure Email 제품 중심
K사	· 소규모 솔루션 개발(Movie-On 서비스 참여) · WM Player 사용
D사[9]	· PKI 방식 지원 · 인증서 방식의 접근 제어 · 독자적인 Player 제공(지속적인 upgrade 필요) · PDF, HTML, MP3, MPEG, AVI, FLASH등 모든 멀티미디어 콘텐츠를 지원가능
M사[12]	· 워터마킹 기술을 기반 · 사용자(User)의 콘텐츠, 관리 툴인 AnyCap으로 미디어에 맞는 플레이어 선택 구동 · DRM SI 제공

3-2 기존 방식 분석

디지털 콘텐츠 유통 시장에 필수적 인프라인 DRM 기술은 현재 저작권을 가진 콘텐츠 소유자와 무료로 사용하기를 원하는 인터넷 사용자로 인해 더딘 진행을 보이고 있다. 초기 한국의 DRM 업체들은 인터넷 유료화 시장을 목표로 했으나, 별다른 성과를 못 내고 최근에는 전자메일, 전자문서, 소프트웨어 유통 등 다양한 시장으로 제품을 개발하고 있다. 또한 사업 모델로서는 판매 방식 측면에서 기존의 솔루션 판매 방식과 DRM ASP서비스 모델을 채택하고 있다. [4]

DRM 전체 운용과정에는 2가지 방식이 있다. 운용 방식 측면에서는 라이선스 서버만 운용하는 사업모델과 라이선스 서버와 빌링시스템을 연동한 과금시스템(Financial Clearing House)을 운용하는 사업모델을 선보이고 있다. 한국 DRM 솔루션의 종류는 크게 3가지로 인터트러스트(Intertrust) 기반 솔루션, MS 기반 솔루션, 그리고 국내 독자 개발 솔루션으로 분류할 수 있다.

첫째로 인터트러스트 솔루션을 채택하고 있는 회사는 P사와 T사가 있는데, P사는 인터트러스트사에서 제공되는 API를 이용하여 다단계 보안 알고리즘

을 채용한 E-Book, A/V(Audio/Video) 콘텐츠 솔루션과 과금 시스템(Financial Clearing House)을 통한 유통 과금 처리 서비스를 제공한다. 그리고 T사는 기업을 대상으로 문서 보안 및 전자메일 솔루션을 제공하며 라이선스 서버만 운영한다. E-Book, 오디오, 비디오, 이미지 등 각각의 미디어마다 별도의 전용 클라이언트 S/W를 추가로 설치해야 한다.[11]

둘째로 MS 기반 DRM 솔루션을 제공하는 회사로는 D사가 있는데, 소규모 A/V 엔터테인먼트 시장에 콘텐츠 솔루션을 제공하고 암호화된 콘텐츠에 대해 라이선스 인증을 해주는 라이선스 서버를 통해 수수료를 받고 있지만, 아직 라이선스와 연동된 과금시스템을 제공하지 못하고 있다. 이 솔루션은 마이크로소프트(주)의 WM(Window Media) Player를 클라이언트 S/W로 사용하므로 A/V 콘텐츠에 대해 별도의 S/W가 필요 없으나, E-Book에 대해서는 전용의 클라이언트 S/W가 필요하다.

셋째로 국내 자체 개발 DRM 솔루션 업체들은 워터마킹 기술을 기반으로 DRM 솔루션을 제공하는 M사 등의 업체와 암호전문업체로서 PKI(Public Key Infrastructure)기반 DRM 솔루션을 제공하는 D사와 같은 업체들이 있다.

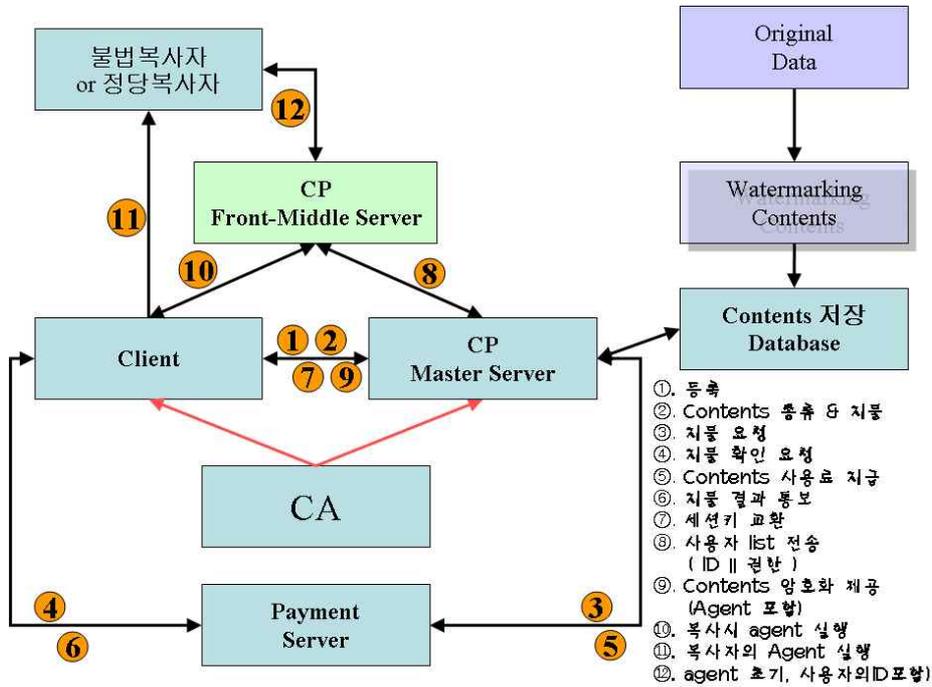


그림 4. 전체 시스템 모델
Fig 4. Model of Whole System

IV. 제안 방식

본 논문에서는 은닉 에이전트를 이용하여 불법복사를 방지하고자 한다. 전체적인 모델에서 초기 콘텐츠에 대한 워터마크 삽입과 지불에 관한 부분은 기존의 시스템을 이용하도록 한다.

4-1 제안 방식에서의 은닉 에이전트(hidden Agent) 요구사항

은닉 에이전트는 다음과 같은 요구 사항을 필요로 한다.

- (1) 은닉 에이전트는 콘텐츠 내부에 존재한다. 콘텐츠 내부에 존재하게 되며 은닉 에이전트를 사용자임의 대로 삭제시킬 수 없다. 만약 은닉 에이전트삭제 시에는 콘텐츠도 함께 삭제된다.
- (2) 은닉 에이전트는 콘텐츠 제공 후 실행한다. 콘텐츠에 포함되어 있는 은닉 에이전트는 콘텐츠 제공과 함께 전달되며 사용자 컴퓨터 상에서 콘텐츠를 실행함과 동시에 로드된다.

- (3) 은닉 에이전트는 Boot시 항상 로드된다: 컴퓨터의 OS가 구동된 후 콘텐츠 불법복사 방지를 위한 은닉 에이전트는 항상 로드 된다.
- (4) 은닉 에이전트는 생성인자와 제공인자를 포함한다. 콘텐츠 불법복사를 방지하기 위한 제공인자를 가지며 제공인자에는 ID와 키 값은 반드시 포함되어야 한다. 또한 생성인자는 은닉 에이전트가 직접 생성할 수 있는 인자로서 생성인자와 제공인자로 인해 불법복사를 막을 수 있다.
- (5) 은닉 에이전트 내부에 존재하는 T는 COPY 명령시에 변하게 된다: 은닉 에이전트 내부인자인 T는 초기 콘텐츠 전달시 Time-stamp이다. 이 내부인자 T는 다시 복사가 이뤄진 경우 T는 다시 복사가 되는 컴퓨터의 Time으로 갱신(update)된다. 따라서 다시 그 콘텐츠에 대한 복사가 이루어지면, 사후 검증 가능하다.

4-2 콘텐츠에 대한 불법복사

- (1) 사용자가 권한이 없는 상태에서 복사한 경우에 해당한다. 또는 사용자가 권한 획득 없이 복사한 경우에 해당한다. 사용자의 정상적인 명령

어로 이루어진 것이 아니라 불법적인 방법에 의해 강제로 복사의 경우와 사용자의 권한 획득을 하지 않은 상태에서 사용자에게 의해 혹은 불법적인 제 3자에 의해 복사되는 행위를 말한다.

- (2) 통신로 상에서 불법 취득한 콘텐츠로 한다. 통신로 상에서 정당한 사용자에게 의한 정보 취득이 아닌 불법적인 제 3자에 의한 정보취득을 의미한다. 이러한 불법적인 콘텐츠에 대한 취득은 사용자의 키로 되어있다 하더라도 불법적인 유포를 할 수 있다.

4-3 전체 시스템 모델

그림 4는 DRM 전체 시스템에 대하여 도식화한 것이다. 이 모델에서는 크게 4단계로 나누어 볼 수 있다. 콘텐츠 생성 단계, 콘텐츠 제공 단계, 콘텐츠 지불 단계, 콘텐츠 불법 복사 확인 단계로 이뤄졌다. 각 단계에 대해 간략히 살펴보면 다음과 같다. 콘텐츠 생성 단계는 원본 데이터 처리를 통해 저작권이 포함된 콘텐츠를 제작하는 단계이며, 콘텐츠 지불 단계는 그림 4에서 ③, ④, ⑤, ⑥이 이에 해당한다. 콘텐츠 제공 단계는 ①, ②, ⑦, ⑧, ⑨가 이에 해당한다. 마지막으로 콘텐츠 불법 복사 확인 단계는 불법적인 복사자 혹은 정당한 복사자를 대상으로 하고 있으며 ⑩, ⑪, ⑫로 이뤄진다.

4-4 구성 요소

다음은 본 시스템에서 구성하는 개체에 대하여 설명한다.

- (1) 사용자(User) : 콘텐츠 구매를 원하는 자로써 콘텐츠에 대한 지불 및 사용권을 갖는다. CP(Contents Provider) Master Server와 함께 콘텐츠를 제공받기 위한 키를 생성한다.
- (2) CP Master Server : 사용자(User)의 등록을 맡으며 콘텐츠에 대한 소유권을 갖는다. 사용자(User)와 같이 콘텐츠 제공을 위한 키를 생성한다.
- (3) CP Front-Middle Server : 불법 복사 방지를 위하

여 콘텐츠 속에 제공된 은닉 에이전트와의 통신을 한다. 본 개체에는 CP Master Server로부터 사용자(User)의 자료를 전송 받는다. 은닉 에이전트로부터 수신된 사용자(User)의 정보를 바탕으로 사용자(User)에게 복사할 수 있는 권한을 부여한다.

- (4) Payment Server : 지불을 위한 개체로써 사용자(User)와 CP Master Server 사이에 위치하게 된다.
- (5) Contents DataBase : 저작권자로부터 Water-marking된 콘텐츠를 제공받게 된다. Contents Database는 저작권자가 CP인 경우, CP가 저작권을 갖게 되며, 반대로 저작권자가 다르게 존재할 경우 Contents Database가 저작권을 갖는다.
- (6) CA(Certificate Authentication) : 서명 값을 이용하기 위해 구성되며, 후에 지불시스템과 Contents Database 등에 활용될 수 있다.

4-5 시스템 계수

다음은 본 논문에서 콘텐츠 제공을 위한 키 교환과 은닉 에이전트에 필요한 시스템 계수에 대해 설명한다.

- U : 사용자(User)
- MS : CP Master Server
- FS : CP Front-Middle Server
- ID : 사용자의 ID
- L : Hash Value. : $L = H(ID || D)$
- K_A : 은닉 에이전트에서 사용되는 암호화 키
- T : Time-Stamp
- Sig_{user} : 사용자의 서명값
- Sig_{MS} : CP Master Server의 서명값
- A : 은닉 에이전트
- D : 권한 종류(복사 횟수 권한, 사용 횟수 권한 등)
- p : 사용자가 공개한 소수(Prime Number)
- g : 사용자가 공개한 GF(P)의 원시근
- Y^*, X^* : DH 키교환 알고리즘을 기반으로 한 *의 공개키와 개인키

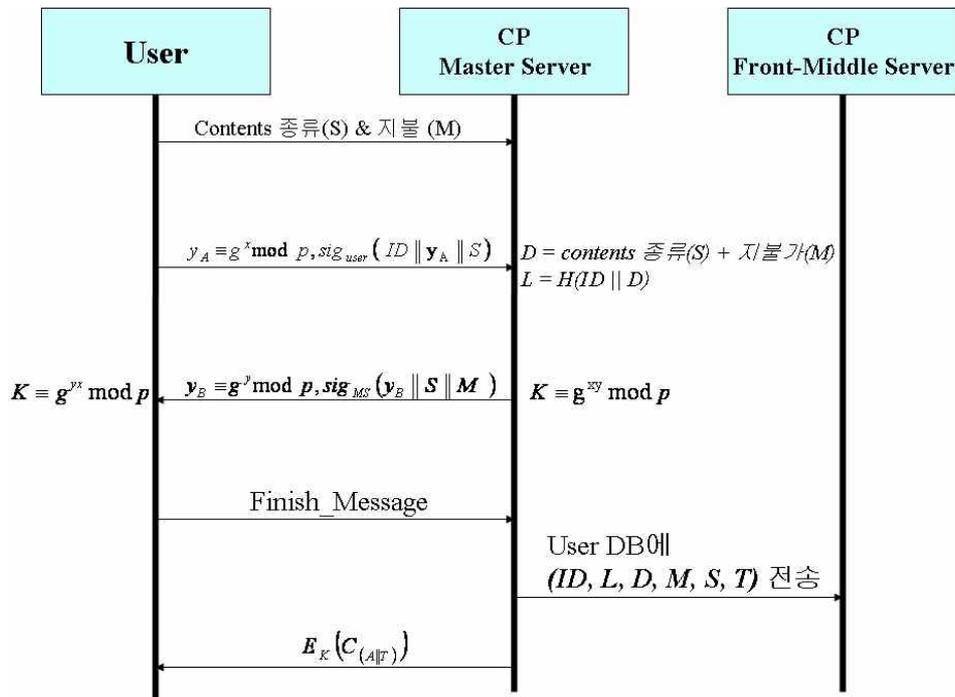


그림 5. 콘텐츠(Contents) 제공 단계
Fig 5. Offering Step of Contents

- K : 콘텐츠 제공을 위한 암호화 키
- S : 콘텐츠 종류 (Contents Class)
- M : 지불가 (Payment Value)
- R : 은닉 에이전트 생성값 (Hidden Agent Value)
- C : 제공되는 콘텐츠(Contents)

4-6 제안 프로토콜

임베디드 컴퓨팅 환경에서 은닉 에이전트를 이용한 불법복사 방지 모델에서 사용되는 은닉 에이전트가 콘텐츠(Contents)에 포함되어 제공되고 있다. 은닉 에이전트는 복사 시 자신의 생성인자와 제공인자를 통하여 불법복사에 대한 권한을 제한한다. 다음은 각 단계에 대하여 자세히 기술한 것이다.

DRM은 총 4단계로 구성되며 콘텐츠 생성단계, 콘텐츠 제공단계, 콘텐츠 지불 단계, 콘텐츠 불법 복사 확인 단계로 이루어진다. 이 중에서 콘텐츠 지불 단계는 제외하며 지불에 관한 사항은 기존 시스템을 따르는 것으로 한다. 또한 제안방식에서는 콘텐츠 제공단계와 콘텐츠 불법 복사 확인 단계를 중점으로 기술한다. 다음은 각 단계별로 자세히 기술한 내용이다.

4-6-1 콘텐츠 제공 단계

다음은 콘텐츠를 제공하는 단계로서 사용자(User), CP Master Server 그리고 CP Front-Middle Server간의 키 교환 및 사용자 정보 제공하는 과정에 대해 설명한다.

처음 사용자가 이미 등록하였다고 가정하며, 등록 이후의 과정을 진행한다.

Phase 1. 사용자는 원하는 콘텐츠에 대한 종류(S)와 지불에 대한 지불가(M)를 CP Master 서버에 전송한다.

Phase 2. 콘텐츠를 제공받기 위하여 콘텐츠를 암호화할 수 있는 키를 먼저 교환하여야 한다. 이를 위해 사용자는 g, p 를 공개하고 사용자의 비밀값 X_{user} 를 이용하여 다음 Y_A 를 계산한 후, 사용자의 ID, Y_A, S 값을 서명하여 전송한다.

$$\begin{aligned}
 U: Y_A &\equiv g^{X_{user}} \pmod p \\
 U \rightarrow MS: Y_A \parallel Sig_{user}(ID \parallel Y_A \parallel S) \\
 MS: D &= S + M, \quad L = H(ID \parallel D)
 \end{aligned}$$

Phase 3. CP 서버는 사용자로부터 받은 Y_A 를 이용하여 서버의 비밀값 X_{MS} 를 이용하여 K 를 계산한다. 다음 서버의 비밀값 X_{MS} 를 이용하여 Y_B 를 계산한 후 서버는 사용자에게 Y_B 값과 함께 서버의 Y_B , S , M 을 서명하여 전송한다.

$$MS: K \equiv (g^{X_{MS}})^{X_{MS}} \pmod p = Y_A^{X_{MS}} \pmod p = Y_B^{X_{MS}} \pmod p$$

$$MS: Y_B \equiv g^{X_{MS}} \pmod p$$

$$MS \rightarrow U: Y_B \parallel Sign_{MS}(Y_B \parallel S \parallel M)$$

Phase 4. 사용자는 CP 서버로부터 받은 Y_B 를 이용하여 키 값 K 를 계산하고 키 교환 종료 메시지를 전송한다.

$$U: K \equiv (g^{X_{MS}})^{X_{MS}} \pmod p = Y_B^{X_{MS}} \pmod p = Y_A^{X_{MS}} \pmod p$$

$$U \rightarrow MS: Finish_Message$$

Phase 5. Master Server에서 생성한 인자들을 Front-Middle Server로 전송한다.

$$MS \rightarrow FS: (ID, L, D, M, S, T)$$

Phase 6. Master Server는 콘텐츠에 대해 사용자에게 알맞은 은닉 에이전트를 삽입한 후 전송한다. 이때 T 는 복사되는 시점을 가지는 것으로 만약 COPY 시 T 값은 변화하게 된다. 콘텐츠 내에 에이전트(Agent)와 Time Stamp값(T)이 포함되어 전송되어진다.

$$MS \rightarrow U: E_K(C_{(A \parallel T)})$$

4-6-2 콘텐츠 불법 복사 확인 단계

다음은 콘텐츠에 대해 사용자가 복사를 원하거나 불법 복사가 이루어졌을 경우 은닉 에이전트의 동작에 대해 기술한다.

앞에서의 설명과 같이 은닉 에이전트는 콘텐츠 제공과 함께 동작된다. 사용자가 OS상에서 COPY, MOVE와 같은 명령이 동작할 경우 은닉 에이전트가 동작하게 되며 서버로부터 받은 키를 이용하여 ID , S , M , L 을 암호화하여 Front-Middle Server에

게 전송한다.

이때 은닉 에이전트 내부에 있는 T 값은 초기 T 값을 의미한다. 또한 Front-Middle Server는 은닉 에이전트와의 작업만 하게 된다.

만약 은닉 에이전트가 서버와 연결할 수 없다면 복사 권한은 부여되지 않는다.

Phase 1. 사용자(User)의 컴퓨터상에서 COPY 명령이 실행될 경우 자동으로 은닉 에이전트는 수행되며, S , M , T (은닉 에이전트의 내부인자)에 대하여 암호화 후 Front-Middle Server에 전송한다.

$$U \rightarrow FS: E_{K_A}(ID \parallel S \parallel M \parallel L \parallel T)$$

Phase 2. Front-Middle Server는 받은 ID , S , M 을 이용하여 D 와 L 을 계산 후, 자신이 가지고 있는 DB의 내용과 비교하여 복사 권한을 부여한다. 은닉 에이전트와 CP Front Middle Server에 있는 T 값을 비교하여 불법적인 복사가 이루어졌는지 확인한다.

$$FS: Compute \quad D = S + M$$

$$L = H(ID \parallel D)$$

$$Compare \quad T \quad T', \quad Compare \quad D \quad D', \quad Compare \quad L \quad L'$$

$$FS \rightarrow U: E_{K_A}(ID \parallel Yes \text{ or } No)$$

V. 제안 시스템 고찰

본 논문에서는 은닉 에이전트를 이용하여 불법 복사를 방지하였다. 콘텐츠 내부에 은닉 에이전트를 포함시킴으로써 사용자로부터는 콘텐츠의 사용권에 대해 권한을 제약(일부 사용권 부여)하였고, CP로부터는 소유권을 부여하였으며, 원본 제작자로부터는 저작권을 부여하였다.

불법 복사자로부터 콘텐츠 보호의 경우에 사용자에게 있는 초기 T 값이 없으므로 불법적으로 복사를 하였다 하더라도 은닉 에이전트와 Front-Middle Server에서 생성하는 D 와 L 을 계산할 수 없으므로 승인을 받을 수 없다. 콘텐츠 복사에 의한 불법 복사 시도 시 생성되는 T 값이 변화되기 때문에 불법복사를 막을

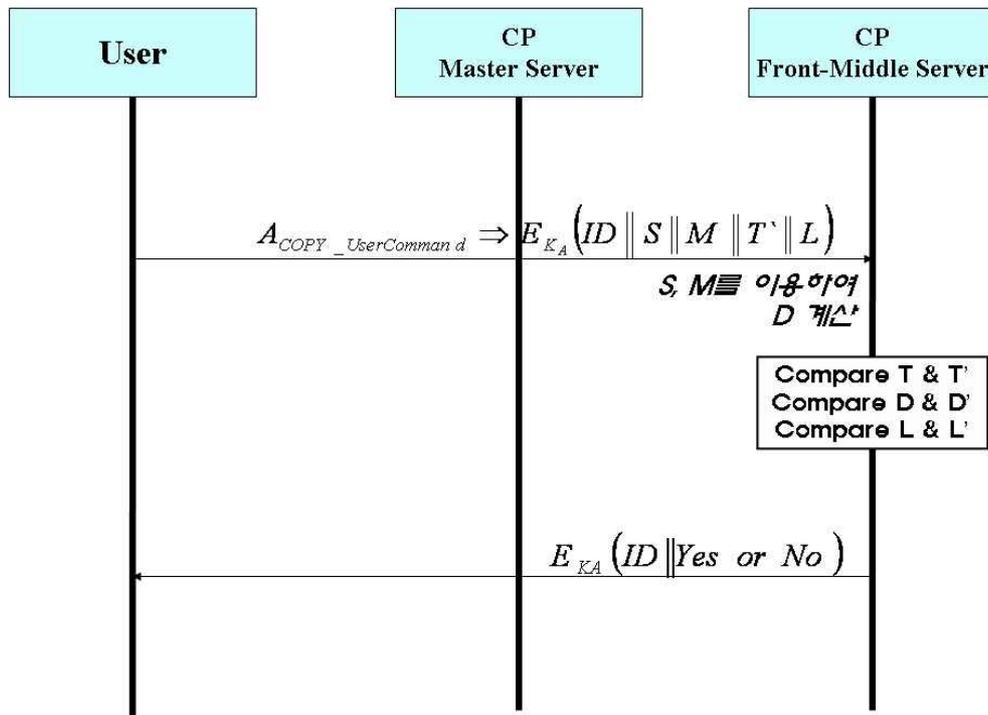


그림 6. 콘텐츠(Contents) 불법 복사 확인 단계
 Fig 6. Illegal Copy Confirmation Step of contents

수 있다.

또한 사용자가 정당한 방법으로 복사를 시도할 경우 은닉 에이전트가 Front-Middle Sever에 복사 권한을 가지고 있기 때문에 불법적으로 복사할 수 없다. 다른 경우는 오프라인에서 복사를 시도할 경우 은닉 에이전트 내에 Front-Middle Server의 권한이 없으면 그 콘텐츠에 대해 복사 실행을 주지 않으므로 콘텐츠에 대한 불법 복사를 없앨 수 있다. 불법 복사가 행해져 파일이 유통되는 경우에는 콘텐츠 내부에 은닉 에이전트가 ID값을 가지고 있으므로 콘텐츠에 대한 책임을 확인 할 수 있다.

5-1 기존 방식과의 비교 분석

본 절에서는 제안한 방식과 기존 시스템과의 비교 분석하여 평가한다.

표 2에서 제안한 방식과 기존의 시스템의 성능을 비교 분석한 것이다. 기존의 몇몇 시스템은 MP3의 불법복사는 막을 수 있지만 정식으로 구매한 사용자가 악의적으로 MP3 데이터나 키를 유포할 시에 방지할 수 있는 대책이 미비하였다. 하지만 제안한 시스템에서는 제 3자에게 배포시에 은닉 에이전트와 CP

Front-Middle Server의 키 값이 있다. 또한 은닉 에이전트 내부적으로 생성되는 R값이 있기 때문에 MP3 데이터의 불법 유통을 방지할 수 있다.

표 2. 제안 방식과 기존 시스템 비교 분석

Table 2. Comparative analysis proposed scheme and conventional system

비교항목 각 방식	콘텐츠 불법 유통 방지	콘텐츠 전송시 노출 위험	유무선 활용	콘텐츠 강건성	독립 플레이어 사용
P사	×	○	×	×	○
T사	○	○	△	×	×
K사	○	×	△	○	×
D사	×	○	×	×	○
M사	×	×	×	○	○
제안 방식	○	○	○	○	×

기존의 시스템인 P사, D사와 M사의 경우 독립적인 플레이어를 사용함으로써 무선으로의 확장이 어려울 뿐만 아니라 여러 단계의 암호화로 인해 원본 콘텐츠에 대한 강건성이 떨어질 수 있다. 또한 본 방식에서는 에이전트를 이용하여 복사에 대한 권한만 제한하

고 있지만 기존 시스템에서는 매 콘텐츠에 대하여 인증을 통과해야만 콘텐츠에 대한 플레이가 가능하다. 처음 콘텐츠에 대한 구입 완료 후에 매번 사용자 인증을 받아야 함으로써 사용자에게 많은 불편을 줄 수 있다. 하지만 제안한 방식은 단지 복사와 이동명령에 대한 제한을 하고 있기 때문에 사용자는 일반적인 콘텐츠를 사용하는 방식과 같이 사용할 수 있다.

VI. 결 론

현재 DRM에 관하여 많은 연구가 진행 중에 있다. DRM모델에서 유통과 관리부분 중 콘텐츠에 대한 보호는 전체 모델에서 가장 핵심적인 부분이라 할 수 있다. 기존에 사용되었던 전용 플레이어를 이용한 방식, 스마트카드를 이용한 방식등이 가지고 있었던 문제점을 해결하려 하였으며, 사용자에게 불편을 주는 매번 인증을 통한 콘텐츠 제공방식을 해결하려 노력하였다. 본 논문은 은닉 에이전트를 이용한 불법 복사 방지 DRM 모델을 제시하였다. 기존 시스템에 변경 없이 사용할 수 있고, 사용자가 은닉 에이전트의 여부를 알지 못한다. 전용 플레이어를 통한 제공이 아니기 때문에 향후 유무선 분야에서 사용될 수 있으리라 본다. 또한 은닉 에이전트는 별도의 설치 없이 콘텐츠 내에 위치하도록 하였다. 이러한 은닉 에이전트를 이용하여 불법복사를 방지함으로써 전체적인 DRM모델에 쉽게 접근할 수 있을 것이다. 또한, 은닉 에이전트는 콘텐츠와 연관되어 실행되지만 사용자와는 무관하게 동작되고 사용자에게는 에이전트의 실행이 보이지 않기 때문에 사용자마다 은닉 에이전트를 생성할 때 사용자 정보를 삽입하거나 제공자 정보를 삽입한다면 후에 불법 복제등 여러 가지 문제가 발생하였을 경우에는 이 정보를 확인하여 불법 사용자를 확인할 수 있다. 이와 같은 방법으로 은닉 에이전트는 워터마킹의 역할로서 사후의 보안을 담당할 수 있을 것이다.

향후 연구 과제로는 원본 콘텐츠에 대한 소유권과 지불을 적용한 방식, 익명 사용자를 위한 콘텐츠 제공등을 포함하여야 할 것으로 본다. 이러한 DRM 기술이 연예/오락용 디지털 콘텐츠의 온라인 판매뿐만 아

니라 CD 등의 오프라인 매체로 판매되는 현재의 소프트웨어 유통체계에도 많은 변화를 가지고 올 것이다.

참 고 문 헌

- [1] G. Vigna, Cryptographic traces for Mobile Agents, Mobile Agents and Security, Springer-Verlag, Lecture Note in Computer Science 1419, pp 137-153, 1998
- [2] John Erickson, Principles for standardization and interoperability in web-based DRM, W3C, DRM Workshop, 2001
- [3] Microsoft Windows Media Rights Manager SDK (Software Development Kit) Manual
- [4] N. R. Wagner., Fingerprinting., IEEE Symposium on Security and Privacy, 1983
- [5] 김종안, 임태영, 한평희, 이상홍, 국내외 DRM 솔루션 및 비즈니스 현황과 MS-DRM에 관한 연구, *한국통신 정보통신 연구*, 15권, 3호, pp36-42, 2001. 9
- [6] 신원, 박영효, 이경현, 이동 에이전트 시스템 시큐리티, *한국통신정보보호학회 종합학술발표회*, pp164-171
- [7] 이경현, 신원, 이동 에이전트 기반의 콘텐츠 보호 기술, *한국멀티미디어학회지*, 5권, 1호, pp68-75, 2001
- [8] 여상수, 윤훈기, 김성권, 디지털 콘텐츠의 지적 재산권 보호를 위한 익명 핑거프린팅의 연구 동향, *한국정보보호학회지*, 11권, 3호, pp90-99, 2001
- [9] <http://www.dreaminitech.com>
- [10] <http://www.fasoo.com>
- [11] <http://www.intertrust.com>
- [12] <http://www.markany.com>
- [13] <http://www.metarights.com>
- [14] <http://www.uspto.gov>
- [15] 임채덕, 김홍남, 박승민, 김두현, 김선자, 김채규, 임기욱, "임베디드 소프트웨어 기술동향 및 산업

- 발전 동향”, *정보통신연구진흥지*, 4권 3호, 2002
- [16] 권오혁, “Embedded System, RTOS”, *삼성 SDS IT Review*, 2003
- [17] 장정숙, 전용희, “임베디드 시스템 보안”, *한국정보통신학회지*, 22권 8호, pp 81-97, 2005

이 덕 규(李憲揆)



2001년 : 순천향대학교 공학사
 2003년 : 순천향대학교 공학석사
 2006년 : 순천향대학교 공학박사
 2006년 ~ 현재 : 한국전자통신연구원
 정보보호연구원
 관심분야 : 유비쿼터스 및 RFID보안,
 임베디드 소프트웨어

김 태 훈(金泰勳)



1995년 : 성균관대학교 공학사
 1997년 : 성균관대학교 공학석사
 1999년 : (주)신도리코 기술연구소 연구원
 2002년 : 성균관대학교 공학박사
 2004년 : 한국정보보호진흥원 선임연구원
 2006년 : 국군기무사령부 사무관
 2007년 : 이화여자대학교 연구교수
 2007년 ~ 현재 : 한남대학교 멀티미디어학부 조교수
 관심분야 : 유비쿼터스 및 RFID보안, 임베디드 소프트웨어

여 상 수(呂相壽)



1997년 : 중앙대학교 공학사
 1999년 : 중앙대학교 공학석사
 2005년 : 중앙대학교 공학박사
 2006년 : 단국대학교 정보컴퓨터학부
 강의전임강사
 2007년 ~ 현재 : Kyushu University 방문연구원
 관심분야 : 유비쿼터스 및 RFID보안, 임베디드 소프트웨어

박 길 철(朴吉綴)



1983년 : 한남대학교 공학사
 1986년 : 숭실대학교 공학석사
 1988년 : 성균관대학교 공학박사
 1998년 ~ 현재 : 한남대학교 멀티미디어학부 정교수
 관심분야 : Communication, HCI, VR

김 석 수(金錫洙)



1989년 : 경남대학교 이학사
 1991년 : 성균관대학교 공학석사
 1991년 : 정공물산(주)중앙연구소 주임연구원
 1997년 : 한국 탐웨어 책임연구원
 1998년 : 경남 도립 거창전문대학교 교수
 2000년 : 동양대학교 컴퓨터공학부 교수
 2002년 : 성균관대학교 공학박사
 2003년 ~ 현재 : 한남대학교 멀티미디어학부 조교수
 관심분야 : Ubiquitous, Healthcare, Multimedia Authoring

조 성 언(趙誠彦)



1989년 : 한국항공대학교 항공통신정보공학과 공학사
 1991년 : 한국항공대학교 대학원 항공통신정보공학과 공학석사
 1997년 : 한국항공대학교 대학원 항공전자공학과 공학박사
 1997년 ~ 현재 : 순천대학교 정보통신공학부 부교수
 관심분야 : 무선통신시스템, Wireless USN