

С.В. Белим, Н.Ф. Богаченко, М.В. Шабанов

*Омский государственный университет им. Ф.М. Достоевского,
г. Омск*

МОДЕЛИ БЕЗОПАСНОСТИ В РАСПРЕДЕЛЕННЫХ ОБЛАЧНЫХ СИСТЕМАХ

Актуальность задачи построения моделей безопасности для распределенных систем, в том числе с применением облачных вычислений обусловлена широким развитием данных систем на основе глобальной сети Интернет. Традиционные модели безопасности, рассчитанные для локальных систем, не могут применяться в облачных системах в тривиальном виде, так как наблюдается ряд проблем, связанных с отсутствием централизованной системы безопасности при их использовании. Наряду с этим крайне важно содержать в сохранности ценные данные, обеспечиваяенную информационную безопасность и прежде всего контроль доступа к предоставляемым ресурсам. Использование распределенных вычислений влечет за собой массу возможностей для несанкционированных действий третьих лиц, в связи с чем в настоящее время существует необходимость как в модификации имеющихся моделей безопасности, так и в разработке новых подходов к моделированию подсистем безопасности для сведения к минимуму этих возможностей.

В соответствии с вышесказанным были проведены модификации моделей разграничения доступа: ролевой, мандатной и смешанной – для возможности использования их в системах типа «облако».

Рассмотрим виртуальную файловую систему, представляющую собой облако, в которой объекты образуют иерархическое дерево [2]. Наличие связи между объектами свидетельствует о возможности получить доступ (определенные права) из одной вершины к другой. Сопоставим каждому объекту O_i уникальный идентификатор id_i . Определим общий инициализирующий ключ системы k . Для каждой вершины с идентификатором id_m , являющейся потомком вершины с идентификатором id_n , вычислим ключ доступа $k_m = h(k_n || id_m)$, где $h()$ – «хорошая» хэш-функция.

Данный алгоритм позволяет получить доступ только к тем объектам, которые расположены по иерархии ниже, чем объект, на

который субъекту выдан доступ. Ключи доступа к другим объектам не могут быть вычислены, так как это требует обращение хэш-функции. В данном случае идентификаторы объектов являются открытыми, что соответствует политике мандатного разграничения доступа. Дискреционная политика реализована с выдачей пользователю инициализирующий ключ k и списка разрешенных объектов дерева, имеющего открытую структуру. В смешанной политике субъекту выдается список разрешенных узлов и доступ к одному из объектов [1].

Для увеличения скорости работы используется предварительное распределение ключей, которое позволяет увеличить производительность при запросах от субъектов к объектам. Положим в основу схему предварительного ключевого распределения, которая получила название NHKP-схема (Non-Interactive Hierarchical Pairwise Key Predistribution Scheme with Multi-Level Key Establishment) [3]. Данная схема дает возможность иерархического предварительного распределения, при этом любая пара вершин может устанавливать соединение между собой без прямого взаимодействия. Использование схемы NHKP в облачных вычислениях предоставляет возможность достичь высокой вычислительной эффективности, маленьких издержек хранения и сопротивление к атакам типа сговор на всех уровнях иерархии.

Применение описанного алгоритма позволит решить проблему разграничения доступа в распределенных, в том числе географически, системах. Схема предварительного распределения ключей обеспечит быстрое установление связей между объектами системы, а алгоритм вычисления ключей с использованием хэш-функции в иерархическом дереве позволит просто, надежно и безопасно предоставлять доступ к объектам системы.

Литература

1. Гайдамакин Н.А. Разграничение доступа к информации в компьютерных системах. Екатеринбург: Изд-во Уральского университета, 2003.
2. Ravi Mitra Reddy L., Harsha B.R. File Access Control Through Access Tree And Attribute Based Encryption In Cloud Computing: A Survey // International Journal of Engineering Research & Technology. 2013. Vol. 2, Is. 4.
3. Wang Q., Khurana H., Nahrstedt K. Non-Interactive Hierarchical Pairwise Key Predistribution Scheme with Multi-Level Key Establishment. URL: <http://hdl.handle.net/2142/14459>.