標的型攻撃に対するゲーム理論を使った防御戦略

木下研究室

前川 稔 (200902785)

まえがき 1

近年、サイバー攻撃の問題が深刻化しており、国益 の対策として理想であるのは攻撃される前にそれを察 大な数になるため利得表の一部を下表に記す. 知し防ぐことであるが、現実的ではない. 攻撃される 費用は $w = c \times A + c \times B + c \times C + c \times D + c \times E$ 失を最低限に抑え、攻撃者に情報を与えないようにす c(D-D')+c(E-E')で求める る必要がある. サイバー攻撃を攻撃側と防御側の2者 間の行動とすることで、ゲーム理論を使い利益損失を 予測する. 今研究の目標として、防御側の総費用、す なわち使用費用、損失、損失を0にする追加費用の総 和を最小化することを目標する.

$\mathbf{2}$ 提案

攻撃者と防御者の二者に同じ能力のユニットを与え、 攻撃側は最大利益を、防御側は最低損失となる様なコ スト配分ゲームを行いコスト配分を検討する.

c = コスト として攻撃側・防御側の両者に c = 100 を それぞれ与え、c=10 の単位 でコスト配分を行う. 攻 撃側のあらゆる戦略パターンを想定し防御側の使用コ ストと損失を調べ、損失が0になるよ対策費用の追加 を行う. プレイヤーは攻撃と防御の2人なのでプレイ ヤー集合は N=2 、各戦略の集合はそれぞれ S_1, S_2 で与えられ、2人のプレイヤーの利得関数はすべての $s \in S_1, t \in S_2$ に対して $\pi_1 = f(s,t), \pi_2 = -f(s,t)$ の2人ゼロ和ゲームを行う.

失が0になるようにする. 防御側の費用と損失を 確かめ効率的な対策費用の投資となるかを確かめ る. 攻撃と防御側の守るべきものが 5 つあり $S_1 =$ $[1,2,3,4,5\cdots s], S_2 = [1,2,3,4,5\cdots t]$ であり、それ ぞれ A,B,C,D,E としてユニットと呼ぶ. それぞれ 重みとしてA=5,B=4,C=3,D=2,E=1があるとする。 w =費用 としてwは $w = c \times [A, B, C, D, E]$ で求 める. 利益損失は L で表し、攻撃の利益と防御の損 失は同じものである. 防御側は被害を最小限に抑え るミニマックス定理を使用し、コストと損失からコス トの追加とそれに伴う費用の増加について検討する. す戦略 * をミニマックス戦略と呼ぶ.

結果 3

すべての戦略を表すと、戦略の数は攻撃側と防御側 にまで影響を及ぼすようになっている. サイバー攻撃 でそれぞれ124通りあり、それぞれの計算を行うと膨

ことを前提にあらかじめある程度の防御策を講じ、損 利益損失は L=c(A-A')+c(B-B')+c(C-C')+c(B-B')

表 1: 攻撃側のコスト配分×10

| | -1 | ±• / | 7 · 1 da/3 · · ±0 | | | | |
|------|----|------|-------------------|---|---|----|----|
| | A | В | С | D | Е | w | L |
| 戦略1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 6 | 20 | 25 |
| 戦略 2 | 1 | 1 | 1 | 2 | 5 | 21 | 25 |
| 戦略3 | 1 | 1 | 1 | 3 | 4 | 22 | 25 |
| 戦略 4 | 1 | 1 | 2 | 1 | 5 | 22 | 25 |
| 戦略 5 | 1 | 1 | 2 | 2 | 4 | 23 | 25 |

表 2: 防御側ののコスト配分×10

| | | | , ,, .,, | | · H=>• | | | |
|------|----|----|----------|----|--------|----|----|----|
| | A' | В' | C' | D' | E' | w | L | 追加 |
| 戦略1 | 3 | 3 | 1 | 1 | 2 | 34 | 15 | 56 |
| 戦略 2 | 3 | 3 | 1 | 2 | 1 | 35 | 15 | 55 |
| 戦略3 | 3 | 3 | 2 | 1 | 1 | 36 | 15 | 54 |
| 戦略 4 | 3 | 4 | 1 | 1 | 1 | 37 | 15 | 53 |
| 戦略 5 | 4 | 3 | 1 | 1 | 1 | 38 | 15 | 52 |

表1に攻撃側の戦略の組と使用費用と利益を表す. 表2に防御側の戦略の組と使用費用と損失、損失を0 攻撃側はあらゆる攻撃を行い、防御側の損失を算出 にするための追加コストを表す. L はその戦略をとっ する. 損失の値から防御側はコストを追加し、損 た時の最大の利益損失である. 追加は損失が0となる ようにコストを追加した場合の費用. w と L と追加費 用の総和を最終的に使用する最大費用と考える. 表1 ではL-wがプラスとなる組み合わせで純利益が最大 となる戦略の組を表している.表2はミニマックス定 理で最大損失が最小になる戦略の組み合わせである. 表2以外の戦略の組み合わせの場合、総費用は1060~ 1150となるが、ミニマックス定理を使用した場合一律 して最小の値となる1050になった.表2からミニマッ クス時の使用する費用は最低ではないが、損失を0に 近づけるための追加コストを含めた総費用は最小にな り、防御側の総費用の最小化することができた. ゲー $\max_{s \in S1} f(s,t*) = \min_{t \in S2} \max_{s \in S1} f(s,t)$ を満た ム理論を用いる事で、防御戦略を効率的に組み立てら れると考えられる.