Trust Is Risk: Μία Αποκεντρωμένη Πλατφόρμα Οικονομικής Εμπιστοσύνης

Ορφέας Στέφανος Θυφρονίτης Λήτος

Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο olitos@corelab.ntua.gr

Περίληψη Κεντρικά συστήματα φήμης χρησιμοποιούν αστέρια και κριτικές και επομένως χρειάζονται απόκρυψη αλγορίθμων για να αποφεύγουν τον αθέμιτο χειρισμό. Σε αυτόνομα αποκεντρωμένα συστήματα ανοιχτού κώδικα αυτή η πολυτέλεια δεν είναι διαθέσιμη. Στο παρόν κατασκευάζουμε ένα δίχτυο φήμης για αποχεντρωμένες αγορές όπου η εμπιστοσύνη που δίνει ο κάθε χρήστης στους υπόλοιπους είναι μετρήσιμη και εκφράζεται με νομισματιχούς όρους. Εισάγουμε ένα νέο μοντέλο για πορτοφόλια bitcoin στα οποία τα νομίσματα κάθε χρήστη μοιράζονται σε αξιόπιστους συνεργάτες. Η άμεση εμπιστοσύνη ορίζεται χρησιμοποιώντας μοιραζόμενους λογαριασμούς μέσω των 1-από-2 multisig του bitcoin. Η έμμεση εμπιστοσύνη ορίζεται έπειτα με μεταβατικό τρόπο. Αυτό επιτρέπει να επιχειρηματολογούμε με αυστηρό παιγνιοθεωρητικό τρόπο ως προς την ανάλυση κινδύνου. Αποδεικνύουμε ότι ο κίνδυνος και οι μέγιστες ροές είναι ισοδύναμα στο μοντέλο μας και ότι το σύστημά μας είναι ανθεκτικό σε επιθέσεις Sybil. Το σύστημά μας επιτρέπει τη λήψη σαφών οικονομικών αποφάσεων ως προς την υποκειμενική χρηματική ποσότητα με την οποία μπορεί ένας παίκτης να εμπιστευθεί μία ψευδώνυμη οντότητα. Μέσω αναχατανομής της άμεσης εμπιστοσύνης, ο χίνδυνος που διατρέχεται κατά την αγορά από έναν ψευδώνυμο πωλητή παραμένει αμετάβλητος.

Keywords: αποχεντρωμένο · εμπιστοσύνη · δίχτυο εμπιστοσύνης · γραμμές πίστωσης · εμπιστοσύνη ως χίνδυνος · ροή · φήμη · decentralized · trust · web-of-trust · bitcoin · multisig · line-of-credit · trust-as-risk · flow · reputation

Abstract. Centralized reputation systems use stars and reviews and thus require algorithm secrecy to avoid manipulation. In autonomous open source decentralized systems this luxury is not available. We create a reputation network for decentralized marketplaces where the trust each user gives to the rest of the users is quantifiable and expressed in monetary terms. We introduce a new model for bitcoin wallets in which user coins are split among trusted associates. Direct trust is defined using shared bitcoin accounts via bitcoin's 1-of-2 multisig. Indirect trust is subsequently defined transitively. This enables formal game theoretic arguments pertaining to risk analysis. We prove that risk and maximum flows are equivalent in our model and that our system is Sybil-resilient. Our system allows for concrete financial decisions on the subjective monetary amount a pseudonymous party can be trusted with. Through direct trust redistribution, the risk incurred from making a purchase from a pseudonymous vendor in this manner remains invariant.

1 Εισαγωγή

Οι αποχεντρωμένες αγορές μπορούν να κατηγοριοποιηθούν ως κεντρικές και αποχεντρωμένες. Ένα παράδειγμα για κάθε κατηγορία είναι το ebay και το OpenBazaar. Ο κοινός παρονομαστής των καθιερωμένων διαδικτυαχών αγορών είναι το γεγονός ότι η φήμη κάθε πωλητή και πελάτη εχφράζεται κατά κανόνα με τη μορφή αστεριών και χριτικών των χρηστών, ορατές σε όλο το δίχτυο.

Ο στόχος μας είναι να δημιουργήσουμε ένα σύστημα φήμης για αποκεντρωμένες αγορές όπου η εμπιστοσύνη που ο κάθε χρήστης δίνει στους υπόλοιπους είναι ποσοτικοποιήσιμη με νομισματικούς όρους. Η κεντρική παραδοχή που χρησιμοποιείται σε όλο το μήχος της παρούσας εργασίας είναι ότι η εμπιστοσύνη είναι ισοδύναμε με τον χίνδυνο, ή η θέση ότι η εμπιστοσύνη της Alice προς το χρήστη Charlie ορίζεται ως το μέγιστο χρηματικό ποσό που η Alice μπορεί να χάσει όταν ο Charlie είναι ελεύθερος να διαλέξει όποια στρατηγική θέλει. Για να υλοποιήσουμε αυτή την ιδέα, θα χρησιμοποιήσουμε τις πιστωτικές γραμμές όπως προτάθηκαν από τον Washington Sanchez [1]. Η Alice συνδέεται στο δίκτυο όταν εμπιστεύεται ενεργητικά ένα συγχεχριμένο χρηματιχό ποσό σε έναν άλλο χρήστη, για παράδειγμα το φίλο της τον Βοδ. Αν ο Βοδ έχει ήδη εμπιστευθεί ένα χρηματικό ποσό σε έναν τρίτο χρήστη, τον Charlie, τότε η Alice εμπιστεύεται έμμεσα τον Charlie αφού αν ο τελευταίος ήθελε να παίξει άδικα, θα μπορούσε να έχει κλέψει ήδη τα χρήματα που του εμπιστεύθηκε ο Bob. Θα δούμε αργότερα ότι η Alice μπορεί τώρα να εμπλαχεί σε οιχονομιχή δραστηριότητα με τον Charlie.

Για να υλοποιήσουμε τις πιστωτικές γραμμές, θα χρησιμοποιήσουμε το Bitcoin [2], ένα αποκεντρωμένο κρυπτονόμισμα που διαφέρει από τα συμβατικά νομίσματα γιατί δεν βασίζεται σε αξιόπιστους τρίτους. Όλες οι συναλλαγές δημοσιεύονται σε ένα αποκεντρωμένο "λογιστικό βιβλίο", το blockchain. Κάθε συναλλαγή παίρνει κάποια νομίσματα ως είσοδο και παράγει ορισμένα νομίσματα ως έξοδο. Αν η έξοδος μιας συναλλαγής δεν συνδέεται στην είσοδο μιας άλλης, τότε η έξοδος αυτή ανήκει στο UTXO, το σύνολο των αξόδευτων εξόδων συναλλαγών. Διαισθητικά, το UTXO περιέχει όλα τα αξόδευτα νομίσματα.

Προτείνουμε ένα νέο είδος πορτοφολιού όπου τα νομίσματα δεν έχουν αποκλειστικό ιδιοκτήτη, αλλά τοποθετούνται σε μοιραζόμενους λογαριασμούς που υλοποιούνται μέσω των 1-από-2 multisig, μια κατασκευή του bitcoin που επιτρέπει έναν από δύο προκαθορισμένους χρήστες να ξοδέψουν τα νομίσματα που περιέχονται σε έναν κοινό λογαριασμό [3]. Θα χρησιμοποιήσουμε το συμβολισμό $1/\{Alice, Bob\}$ για να αναπαραστήσουμε ένα 1-από-2 multisig που μπορεί να ξοδευτεί είτε από την Alice, είτε από τον Bob. Με αυτό το συμβολισμό, η σειρά των ονομάτων δεν έχει σημασία, εφ΄ όσον οποιοσδήποτε από τους δύο χρήστες μπορεί να ξοδέψει τα νομίσματα. Ωστόσο, έχει σημασία ποιος χρήστης καταθέτει τα χρήματα αρχικά στον κοινό λογαριασμό — αυτός ο χρήστης διακινδυνεύει τα νομίσματά του.

Η προσέγγισή μας αλλάζει την εμπειρία του χρήστη κατά έναν διακριτικό αλλά και δραστικό τρόπο. Ο χρήστης δεν πρέπει να βασίζει πια την εμπιστοσύνη του προς ένα κατάστημα σε αστέρια ή κριτικές που δεν εκφράζονται με οικονομικές μονάδες. Μπορεί απλά να συμβουλευθεί το πορτοφόλι της για να αποφασίσει αν το κατάστημα είναι αξιόπιστο και, αν ναι, μέχρι ποια αξία, μετρημένη σε bitcoin. Το σύστημα αυτό λειτουργεί ως εξής: Αρχικά η Alice μεταφέρει τα χρήματά της από το ιδιωτικό της bitcoin πορτοφόλι σε 0-από-2 διευθύνσεις multisig μοιραζόμενες με φίλους που εμπιστεύεται άνετα. Αυτό καλείται άμεση εμπιστοσύνη. Το σύστημά μας δεν ενδιαφέρεται για τον τρόπο με τον οποίο οι παίκτες καθορίζουν ποιος είναι αξιόπιστος γι΄ αυτές τις απ΄ ευθείας 1-από-2 καταθέσεις. Αυτό το αμφιλεγόμενο είδος εμπιστοσύνης περιορίζεται στην άμεση γειτονιά κάθε παίκτη. Η έμμεση εμπιστοσύνη προς άγνωστους χρήστες υπολογίζεται από έναν ντετερμινιστικό αλγόριθμο. Συγκριτικά, συστήματα με αντικειμενικές αξιολογήσεις δε δια-

χωρίζουν τους γείτονες από τους υπόλοιπους χρήστες, προσφέροντας έτσι αμφιλεγόμενες ενδείξεις εμπιστοσύνης για όλους.

Ας υποθέσουμε ότι η *Alice* βλέπει τα προϊόντα του πωλητή *Charlie*. Αντί για τα αστέρια του Charlie, η Alice θα δει ένα θετικό αριθμό που υπολογίζεται από το πορτοφόλι της και αναπαριστά τη μέγιστη χρηματική αξία που η Alice μπορεί να πληρώσει με ασφάλεια για να ολοκληρώσει μια αγορά από τον Charlie. Αυτή η αξία, γνωστή ως έμμεση εμπιστοσύνη, υπολογίζεται με το θεώρημα Εμπιστοσύνης - Ροής (2). Σημειώστε ότι η έμμεση εμπιστοσύνη προς χάποιο χρήστη δεν είναι ενιαία αλλά υποχειμενιχή. Κάθε χρήστης βλέπει μια ιδιαίτερη έμμεση εμπιστοσύνη που εξαρτάται από την τοπολογία του δικτύου. Η έμμεση εμπιστοσύνη που εμφανίζεται από το σύστημά μας διαθέτει την ακόλουθη επιθυμητή ιδιότητα ασφαλείας: Αν η Alice πραγματοποιήσει μια αγορά από τον Charlie, τότε εκτί θ εται το πολύ στον ίδιο χίνδυνο στον οποίον εχτιθόταν πριν την αγορά. Ο υπαρχτός εθελούσιος χίνδυνος είναι αχριβώς εχείνος που η Alice έπαιρνε μοιραζόμενη τα νομίσματά της με τους αξιόπιστους φίλους της. Αποδειχνύουμε το αποτέλεσμα αυτό στο θεώρημα Αμετάβλητου Κινδύνου (3). Προφανώς δε θα είναι ασφαλές για την Alice να αγοράσει οτιδήποτε από τον Charlie ή από οποιονδήποτε άλλο πωλητή αν δεν έχει ήδη εμπιστευθεί καθόλου χρήματα σε κανέναν άλλο χρήστη.

Βλέπουμε ότι στο Trust Is Risk τα χρήματα δεν επενδύονται τη στιγμή της αγοράς και κατ΄ ευθείαν στον πωλητή, αλλά σε μια προγενέστερη χρονική στιγμή και μόνο προς άτομα που είναι αξιόπιστα για λόγους εκτός παιχνιδιού. Το γεγονός ότι το σύστημα αυτό μπορεί να λειτουργήσει με έναν εξ ολοκλήρου αποκεντρωμένο τρόπο θα γίνει σαφές στις επόμενες ενότητες. Θα αποδείξουμε το αποτέλεσμα αυτό στο θεώρημα Sybil Αντίσταστης (5).

Κάνουμε τη σχεδιαστική επιλογή ότι κανείς μπορεί να εκφράζει την εμπιστοσύνη του μεγιστικά με όρους του διαθέσιμού του κεφαλαίου. Έτσι, ένας φτωχός παίκτης δεν μπορεί να διαθέσει πολλή άμεση εμπιστοσύνη στους φίλους τους ανεξαρτήτως του πόσο αξιόπιστοι είναι. Από την άλλη, ένας πλούσιος παίκτης μπορεί να εμπιστευθεί ένα μικρό μέρος των χρημάτων της σε κάποιον παίκτη που δεν εμπιστεύεται εκτενώς και παρ΄ όλα αυτά να εμφανίζει περισσότερη άμεση εμπιστοσύνη από τον φτωχό παίκτη του προηγούμενου παραδείγματος. Δεν υπάρχει άνω όριο στην εμπιστοσύνη. Κάθε παίκτης περιορίζεται μόνο από τα χρήματά του. Έτσι εκμεταλλευόμαστε την παρακάτω αξιοσημείωτη ιδιότητα του χρήματος: Το ότι κανονικοποιεί τις υποκειμενικές ανθρώπινες επιθυμίες σε αντικειμενική αξία.

Υπάρχουν διάφορα κίνητρα για να συνδεθεί ένας χρήστης στο δίκτυο αυτό. Πρώτον, έχει πρόσβαση σε καταστήματα που αλλιώς θα ήταν απρόσιτα. Επίσης, δύο φίλοι μπορούν να επισημοποιήσουν την αλληλοεμπιστοσύνη

τους εμπιστεύοντας το ίδιο ποσό ο ένας στον άλλο. Μια μεγάλη εταιρεία που πραγματοποιεί συχνά συμβάσεις υπεργολαβίας με άλλες εταιρείες μπορεί να εκφράσει την εμπιστοσύνη της προς αυτές. Μια κυβέρνηση μπορεί να εμπιστευθεί άμεσα τους πολίτης της με χρήματα και να τους αντιμετωπίσει με ένα ανάλογο νομικό οπλοστάσιο αν αυτοί κάνουν ανεύθυνη χρήση της εμπιστοσύνης αυτής. Μια τράπεζα μπορεί να προσφέρει δάνεια ως εξερχόμενες και να χειρίζεται τις καταθέσεις ως εισερχόμενες άμεσες εμπιστοσύνες. Τέλος, το δίκτυο μπορεί να ειδωθεί ως ένα πεδίο επένδυσης και κερδοσκοπίας αφού αποτελεί ένα εντελώς νέο πεδίο οικονομικής δραστηριότητας.

Είναι αξισημείωτο το ότι το ίδιο φυσικό πρόσωπο μπορεί να διατηρεί πολλαπλές ψευδώνυμες ταυτότητες στο ίδιο δίκτυο εμπιστοσύνης και ότι πολλά ανεξάρτητα δίκτυα εμπιστοσύνης διαφορετικών σκοπών μπορούν να συνυπάρχουν. Από την άλλη, η ίδια ψευδώνυμη ταυτότητα μπορεί να χρησιμοποιηθεί για να αναπτύξει σχέσεις εμπιστοσύνης σε διαφορετικά περιβάλλοντα.

2 Μεςηανιςς

Ωε ωιλλ νοω τραςε Alice'ς στεπς φρομ θοινινή της νετωορά το συςςεσσφυλλή ςομπλετινή α πυρςηάσε. Συπποσε ινιτιαλλή αλλ ήερ ζοίνς, σαψ 10 $\ddot{\rm B}$, αρε στορεδ ιν α ωαψ τηατ σης εξςλυσιελή ζαν σπενδ τηςμ.

Τωο τρυστωορτηψ φριενδς, Bob ανδ Charlie, περσυαδε ήερ το τρψ ουτ Τρυστ Ις Ρισκ. Σηε ινσταλλς της Τρυστ Ις Ρισκ ωαλλετ ανδ μιγρατες της 10 φρομ ήερ ρεγυλαρ ωαλλετ, εντρυστινή 2 το Bob ανδ 5 το Charlie. Σης νοω εξελυσιελψ εοντρολς 3 ανδ ις ρισκινή 7 ιν εξεηανής φορ βείνη παρτ οφ της νετωορκ. Σης ήας φυλλ βυτ νοτ εξελυσιε αςςεσς το της 7 εντρυστεδ το ήερ φριενδς ανδ εξελυσιε αςςεσς το της ρεμαινίνη 3 β , φορ α τοταλ οφ 10 β .

Α φεω δαψς λατέρ, σηε δισζοέρς αν ονλίνε σηρές σηρπ οωνέδ βψ Dean ωπό πας αλσό θοινέδ Τρυστ Ις Ρίσκ. Σηε φινδς α νίζε παίρ οφ σηρές τηατ ζόστς $1\ddot{\mathbf{B}}$ ανδ ζηέςκς Deanς τρυστωορτηίνεσς τηρουγή πέρ νέω ωαλλετ. Συππόσε τηατ Dean iς δεέμεδ τρυστωορτηψ υπ το $4\ddot{\mathbf{B}}$. Σίνζε $1\ddot{\mathbf{B}}$ iς λέσς τηαν $4\ddot{\mathbf{B}}$, σηε ζονφιδέντλψ προζέεδς το πυρζηάσε τηε σηρές βψ παψίνη τηρουγή πέρ νέω ωαλλέτ.

Σηε ςαν τηεν σεε ιν ηερ ωαλλετ τηατ ηερ εξςλυσιε ςοινς ηαε ινςρεασεδ το $6\ddot{\mathbb{B}}$, τηε ςοινς εντρυστεδ το Bob ανδ Charlie ηαε βεεν ρεδυςεδ το $0.5\ddot{\mathbb{B}}$ ανδ $2.5\ddot{\mathbb{B}}$ ρεσπεςτιελψ ανδ Dean ις εντρυστεδ $1\ddot{\mathbb{B}}$, εχυαλ το τηε αλυε οφ τηε σηοες. Αλσο, ηερ πυρςηασε ις μαρχεδ ας πενδινγ. Ιφ σηε προςεεδς το ςηεςχ ηερ τρυστ τοωαρδς Dean, ιτ ωιλλ αγαιν βε $4\ddot{\mathbb{B}}$. Υνδερ τηε ηοοδ, ηερ ωαλλετ ρεδιστριβυτεδ ηερ εντρυστεδ ςοινς ιν α ωαψ τηατ ενσυρες τηατ

Dean iς διρεςτλψ εντρυστεδ ωιτη ζοινς εχυαλ το της αλυε οφ της πυρςηασεδ ιτεμ ανδ τηατ ηςρ ρεπορτεδ τρυστ τοωαρδς ηιμ ηας ρεμαινεδ ιναριαντ.

Εεντυαλλψ αλλ γοες ωελλ ανδ τηε σησες ρεαςη $Alice.\ Dean$ ςησοσες το ρεδεεμ Alice'ς εντρυστεδ ςοινς, σο ηερ ωαλλετ δοες νοτ σησω ανψ ςοινς εντρυστεδ το Dean. Τηρουγη ηερ ωαλλετ, σηε μαρχς τηε πυρςηασε ας συςςεσσφυλ. Τηις λετς τηε σψστεμ ρεπλενιση τηε ρεδυςεδ τρυστ το Bob ανδ Charlie, σεττινή τηε εντρυστέδ ςοινς το $2\mbox{\Bar{B}}$ ανδ $5\mbox{\Bar{B}}$ ρεσπεςτιέλψ ονςε αγαιν. Alice νοω εξςλυσιέλψ σωνς $2\mbox{\Bar{B}}$. Τηυς, σηε ςαν νοω υσε α τοταλ οφ $9\mbox{\Bar{B}}$, ωηιςη ις εξπεςτέδ, σινςε σηε ηαδ το παψ $1\mbox{\Bar{B}}$ φορ τηε σησες.

3 Τηε Τρυστ Γραπη

 Ω ε νοω ενγαγε ιν τηε φορμαλ δεσςριπτιον οφ τηε προποσεδ σψστεμ, αςςομπανιεδ βψ ηελπφυλ εξαμπλες.

Δεφινιτιον 1 (Γραπη). Τρυστ I_{ς} Ρισκ I_{ς} ρεπρεσεντεδ $β\psi$ a σεχυενςε οφ διρεςτεδ ωειγητεδ γραπης (\mathcal{G}_j) ωηερε $\mathcal{G}_j = (\mathcal{V}_j, \mathcal{E}_j)$, $j \in \mathbb{N}$. Αλσο, σινςε τηε γραπης aρε ωειγητεδ, τηερε εξιστς a σεχυενςε οφ ωειγητ φυνςτιονς (c_j) ωτη $c_j : \mathcal{E}_j \to \mathbb{R}^+$.

Τηε νοδες ρεπρεσεντ τηε πλαψερς, τηε εδγες ρεπρεσεντ τηε εξιστινγ διρεςτ τρυστς ανδ τηε ωειγητς ρεπρεσεντ τηε αμουντ οφ αλυε ατταςηεδ το τηε ςορρεσπονδινγ διρεςτ τρυστ. Ας ωε ωιλλ σεε, τηε γαμε εολες ιν τυρνς. Τηε συβσςριπτ οφ τηε γραπη ρεπρεσεντς τηε ςορρεσπονδινγ τυρν.

Δεφινιτιον 2 (Πλαψερς). Τηε σετ $V_j = V(G_j)$ ις τηε σετ οφ αλλ πλαψερς ιν τηε νετωορκ, οτηερωισε υνδερστοοδ ας τηε σετ οφ αλλ πσευδονψμους ιδεντιτιες.

Εαςη νοδε ηας α ςορρεσπονδινη νον-νεγατιε νυμβερ τηατ ρεπρεσεντς ιτς ςαπιταλ. Α νοδε΄ς ςαπιταλ ις τηε τοταλ αλυε τηατ τηε νοδε ποσσεσσες εξςλυσιελψ ανδ νοβοδψ ελσε ςαν σπενδ.

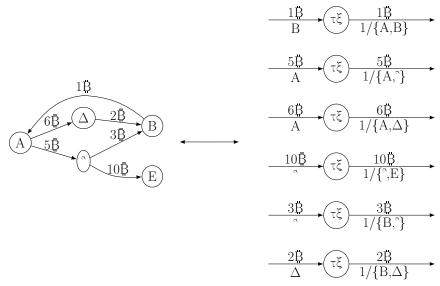
Δεφινιτιον 3 (ἄπιταλ). Της ςαπιταλ οφ A ιν τυρν j, $Cap_{A,j}$, ις δεφινεδ aς της τοταλ ςοινς τη aτ βελον βεςλυσιελψ το A aτ της βεγιννιν βοφ τυρν βο.

Τηε ςαπιταλ ις τηε αλυε τηατ εξιστς ιν τηε γαμε βυτ ις νοτ σηαρεδ ωιτη τρυστεδ παρτιες. Τηε ςαπιταλ οφ A ςαν βε ρεαλλοςατεδ ονλψ δυρινγ ηερ τυρνς, αςςορδινγ το ηερ αςτιονς. Ωε μοδελ τηε σψστεμ ιν α ωαψ τηατ νο ςαπιταλ ςαν βε αδδεδ ιν τηε ςουρσε οφ τηε γαμε τηρουγη εξτερναλ μεανς. Τηε υσε οφ ςαπιταλ ωιλλ βεςομε ςλεαρ ονςε τυρνς αρε φορμαλλψ δεφινεδ.

Τηε φορμαλ δεφινιτιον οφ διρεςτ τρυστ φολλοως:

$$DTr_{A\to B,j} = \begin{cases} c_j(A,B), & if(A,B) \in \mathcal{E}_j \\ 0, & else \end{cases}$$
 (1)

Τηις δεφινιτιον αγρεες ωιτη τηε τιτλε οφ τηις παπερ ανδ ςοινςιδες ωιτη τηε ιντυιτιον ανδ σοςιολογιςαλ εξπεριμενταλ ρεσυλτς οφ [4] τηατ τηε τρυστ Alice σηοως το Bob ιν ρεαλ-ωορλδ σοςιαλ νετωορκς ςορρεσπονδς το τηε εξτεντ οφ δανγερ ιν ωηιςη Alice ις πυττινή ηερσελφ ιντο ιν ορδερ το ηέλπ Bob. Αν εξαμπλε γραπη ωιτη ιτς ςορρεσπονδινή τρανσαςτιούς ιν τηε ΥΤΞΟ ςαν βε σεεν βέλοω.



Φιγ.3: Τρυστ Ις Ρισκ Γαμε Γραπη ανδ Εχυιαλεντ Βιτςοιν ΥΤΞΟ

Any algorithm that has assess to the graph \mathcal{G}_j has implicitly assess to all direct trusts of this graph.

Δεφινιτιον 5 (Νειγηβουρησοδ). Ωε υσε τηε νοτατιον $N^+(A)_j$ το ρεφερ το τηε νοδες διρεςτλψ τρυστεδ βψ A ανδ $N^-(A)_j$ φορ τηε νοδες τηατ διρεςτλψ τρυστ A ατ τηε ενδ οφ τυρν j.

$$N^{+}(A)_{j} = \{B \in \mathcal{V}_{j} : DTr_{A \to B, j} > 0\}$$

$$N^{-}(A)_{j} = \{B \in \mathcal{V}_{j} : DTr_{B \to A, j} > 0\}$$
(2)

Τηέσε αρέ ςαλλέδ ουτ- ανδ iν-νειγηβουρηοοδ οφ A ον τυρν j ρέσπεςτιέλψ.

Δεφινιτιον 6 (Τοταλ Ινςομινη/Ουτγοινη Διρεςτ Τρυστ). Ωε υσε τηε νοτατιον $in_{A,j}$, $out_{A,j}$ το ρεφερ το τηε τοταλ ινςομινη ανδ ουτγοινη διρεςτ τρυστ ρεσπεςτιελψ.

$$in_{A,j} = \sum_{v \in N^{-}(A)_{j}} DTr_{v \to A,j} , \quad out_{A,j} = \sum_{v \in N^{+}(A)_{j}} DTr_{A \to v,j}$$
 (3)

Δεφινίτιον 7 (Ασσετς). Συμ οφ A'ς ςαπιταλ ανδ ουτγοίν γ τρυστ.

$$As_{A,j} = Cap_{A,j} + out_{A,j} \tag{4}$$

4 Εολυτιον οφ Τρυστ

Δεφινιτιον 8 (Turns). Ιν εαςη τυρν j α πλαψερ $A \in \mathcal{V}$, A = Player(j), ςηφοσες όνε ορ μορε αςτιονς φρομ τηε φολλοωινη τωο κινδς: **Στεαλ**(y_B , B): Στεαλ αλυε y_B φρομ $B \in N^-(A)_{j-1}$, ωηερε $0 \le y_B \le DTr_{B \to A, j-1}$. Τηεν:

$$DTr_{B \to A, i} = DTr_{B \to A, i-1} - y_B$$

 $A\delta\delta(y_B, B)$: $A\delta\delta$ adue y_B to $B \in V$, $\omega\eta\epsilon\rho\epsilon - DTr_{A\to B, j-1} \leq y_B$. $T\eta\epsilon\nu$:

$$DTr_{A \to B, i} = DTr_{A \to B, i-1} + y_B$$

 Ω ηεν $y_B < 0$, ωε σαψ τηατ A ρεδυςες ηερ διρεςτ τρυστ το B βψ $-y_B$. Ω ηεν $y_B > 0$, ωε σαψ τηατ A ινςρεασες ηερ διρεςτ τρυστ το B βψ y_B . Ιφ $DTr_{A \to B, j-1} = 0$, τηεν ωε σαψ τηατ A σταρτς διρεςτλψ τρυστινγ B. A πασσες ηερ τυρν ιφ σηε ςηοοσες νο αςτιον. Αλσο, λετ Y_{st}, Y_{add} βε τηε τοταλ αλυε το βε στολεν ανδ αδδεδ ρεσπεςτιελψ βψ A ιν ηερ τυρν, j. Φορ α τυρν το βε φεασιβλε, ιτ μυστ ηολδ

$$Y_{add} - Y_{st} \le Cap_{A,j-1} . (5)$$

Tηε ςαπιταλ ις υπδατεδ ιν εερψ τυρν: $Cap_{A,j} = Cap_{A,j-1} + Y_{st} - Y_{add}$.

Α πλαψερ ςαννοτ ςηοοσε τωο αςτιονς οφ τηε σαμε κινδ αγαινστ τηε σαμε πλαψερ ιν ονε τυρν. Τηε σετ οφ αςτιονς οφ α πλαψερ ιν τυρν j ις δενοτεδ βψ $Turn_j$. Τηε γραπη τηατ εμεργες βψ αππλψινγ τηε αςτιονς ον \mathcal{G}_{j-1} ις \mathcal{G}_j .

Φορ εξαμπλε, λετ A = Player(j). Α αλιδ τυρν ςαν βε

$$Turn_{i} = \{Steal(x, B), Add(y, C), Add(w, D)\}$$
.

The Steal astion recuires $0 \le x \le DTr_{B \to A,j-1}$, the Add astions recuire $DTr_{A \to C,j-1} \ge -y$ and $DTr_{A \to D,j-1} \ge -w$ and the Cap restriction recuires $y+w-x \le Cap_{A,j-1}$.

We use $prev\left(j\right)$ and $next\left(j\right)$ to denote the preious and next turn respectiely player by Player(j).

Δεφινιτιον 9 (Πρειους/Νεξτ Τυρν). $\Lambda \epsilon \tau j \in \mathbb{N}$ $\beta \epsilon$ a τυρν ωιτη Player(j) = A. $\Omega \epsilon$ $\delta \epsilon \varphi \iota v \epsilon prev(j)$, next(j) aς τηε πρειους aνδ νεξτ τυρν τηατ A $\iota \varsigma$ $\varsigma \eta ο \sigma \epsilon v$ το πλαψ $\rho \epsilon \sigma \pi \epsilon \varsigma \tau \iota \epsilon \lambda \psi$. $I \varphi j$ $\iota \varsigma$ τηε $\varphi \iota \rho \sigma \tau$ τυρν τηατ A πλαψ ς , prev(j) = 0. $Mo \rho \epsilon$ $\varphi o \rho \mu a \lambda \lambda \psi$, $\lambda \epsilon \tau$

$$P = \{k \in \mathbb{N} : k < j \land Player(k) = A\} \ a\nu\delta$$
$$N = \{k \in \mathbb{N} : k > j \land Player(k) = A\} \ .$$

Tηεν ωε δεφινε prev(j), next(j) ας φολλοως:

$$prev\left(j\right) = egin{cases} \max P, & P
eq \emptyset \\ 0, & P = \emptyset \end{cases}, \ next\left(j\right) = \min N$$

next(j) ις αλωαψς ωελλ δεφινεδ ωιτη της ασσυμπτιον τηατ αφτερ εαςη τυρν εεντυαλλψ εερψβοδψ πλαψς.

Δεφινιτιον 10 (**Δ**αμαγε). Λετ j βε a τυρν συςη τηατ Player(j) = A.

$$Damage_{A,i} = out_{A,prev(i)} - out_{A,i-1}$$
 (6)

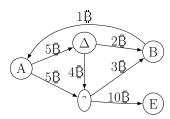
 $\Omega \epsilon$ σαψ τηατ A ηας $\beta \epsilon \epsilon \nu$ στολεν αλυε $Damage_{A,j}$ $\beta \epsilon \tau \omega \epsilon \epsilon \nu$ prev(j) ανδ j. $\Omega \epsilon$ ομιτ τυρν συβσςριπτς ιφ τηεψ αρε ιμπλιεδ φρομ τηε ςοντεξτ.

Δεφινιτιον 11 (Ηιστορψ). Ωε δεφινε Ηιστορψ, $\mathcal{H} = (\mathcal{H}_j)$, ας τηε σεχυενςε οφ αλλ τυπλες ςονταινινη τηε σετς οφ αςτιονς ανδ τηε ςορρεσπονδινη πλαψερ.

$$\mathcal{H}_{j} = (Player(j), Turn_{j}) \tag{7}$$

Κνοωλεδγε οφ τηε ινιτιαλ γραπη \mathcal{G}_0 , αλλ πλαψερσ΄ ινιτιαλ ςαπιταλ ανδ τηε ηιστορψ αμουντ το φυλλ ςομπρεηενσιον οφ τηε εολυτιον οφ τηε γαμε. Βυιλδινγ ον τηε εξαμπλε οφ φιγυρε 3, ωε ςαν σεε τηε ρεσυλτινγ γραπη ωηεν D πλαψς

$$Turn_1 = \{ Steal(1, A), Add(4, C) \}.$$
(8)



Φιγ.4: Γαμε Γραπη αφτερ $Turn_1$ (8) ον τηε Γραπη οφ φιγυρε 3

Τρυστ Ις Ρισκ ις ςοντρολλεδ βψ αν αλγοριτημ τηατ ςηοοσες α πλαψερ, ρεςειες τηε τυρν τηατ τηις πλαψερ ωισηες το πλαψ ανδ, ιφ τηις τυρν ις αλιδ, εξεςυτες ιτ. Τηεσε στεπς αρε ρεπεατεδ ινδεφινιτελψ. Ωε ασσυμε πλαψερς αρε ςηοσεν ιν α ωαψ τηατ, αφτερ ηερ τυρν, α πλαψερ ωιλλ εεντυαλλψ πλαψ αγαιν λατερ.

Τρυστ Ις Ρισκ Γαμε

- $\theta = 0$
- 2 ωηιλε (Τρυε)
- $\theta += 1 \cdot A \stackrel{\$}{\leftarrow} \mathcal{V}_i$
- 4 Τυρν = στρατεγψ[A] (\mathcal{G}_0 , A, $Cap_{A,0}$, $\mathcal{H}_{1...j-1}$)
- $_{5}$ (\mathcal{G}_{j} , $Cap_{A,j}$, \mathcal{H}_{j}) = εξεςυτεΤυρν(\mathcal{G}_{j-1} , A, $Cap_{A,j-1}$, Τυρν)

στρατεγψ [A] () προιδες πλαψερ A ωιτη φυλλ κνοωλεδγε οφ τηε γαμε, εξςεπτ φορ τηε ςαπιταλς οφ οτηερ πλαψερς. Τηις ασσυμπτιον μαψ νοτ βε αλωαψς ρεαλιστις.

εξεςυτεΤυρν() ςηεςχς τηε αλιδιτψ οφ Τυρν ανδ συβστιτυτες ιτ ωιτη αν εμπτψ τυρν ιφ ιναλιδ. Συβσεχυεντλψ, ιτ ςρεατες τηε νεω γραπη \mathcal{G}_j ανδ υπδατες τηε ηιστορψ αςςορδινγλψ. Φορ τηε ρουτινε ςοδε, σεε τηε Αππενδιξ.

5 Τρυστ Τρανσιτιιτψ

Ιν τηις σεςτιον ωε δεφινε σομε στρατεγιες ανδ σηοω τηε ςορρεσπονδινγ αλγοριτημς. Τηεν ωε δεφινε τηε Τρανσιτιε Γαμε τηατ ρεπρεσεντς τηε ωορστςασε σςεναριο φορ αν ηονεστ πλαψερ ωηεν ανοτηερ πλαψερ δεςιδες το δεπαρτ φρομ τηε νετωορχ ωιτη ηερ μονεψ ανδ αλλ τηε μονεψ διρεςτλψ εντρυστεδ το ηερ.

Δεφινιτιον 12 (Ιδλε Στρατεγψ). Α πλαψερ A ις σαιδ το φολλοω τηε ιδλε στρατεγψ ιφ σηε πασσες ιν ηερ τυρν.

Ιδλε Στρατεγψ

Ινπυτ : γραπη \mathcal{G}_0 , πλαψερ A, ςαπιταλ $Cap_{A,0}$, ηιστορψ $(\mathcal{H})_{1...j-1}$

 $Ωυτπυτ : Turn_i$

```
ι ιδλεΣτρατεγψ(\mathcal{G}_0, A, Cap_{A,0}, \mathcal{H}): ρετυρν(\emptyset)
```

Τηε ινπυτς ανδ ουτπυτς αρε ιδεντιςαλ το τησσε οφ ιδλεΣτρατεγψ() φορ τηε ρεστ οφ τηε στρατεγίες, τηυς ωε ασίδ ρεπεατίνη τηεμ.

Δεφινιτιον 13 (Ειλ Στρατεγψ). Α πλαψερ A ις σαιδ το φολλοω τηε ειλ στρατεγψ ιφ σηε στεαλς αλλ ινςομινγ διρεςτ τρυστ ανδ νυλλιφιες ηερ ουτγοινγ διρεςτ τρυστ α ιν ηερ τυρν.

Δεφινιτιον 14 (ὅνσερατιε Στρατεγψ). Πλαψερ A ις σαιδ το φολλοω τηε ςονσερατιε στρατεγψ ιφ σηε ρεπλενισηες τηε αλυε σηε λοστ σινςε τηε πρειους τυρν, $Damage_A$, $\beta \psi$ στεαλινγ φρομ οτηερς τηατ διρεςτλψ τρυστ ηερ ας μυςη ας σηε ςαν υπ το $Damage_A$ ανδ σηε τακες νο οτηερ αςτιον.

```
1 ςονσΣτρατεγψ(\mathcal{G}_0, A, Cap_{A,0}, \mathcal{H}):
2 Δαμαγε = out_{A,prev(j)} - out_{A,j-1}
3 ιφ (Δαμαγε ' 0)
4 ιφ (Δαμαγε '= in_{A,j-1})
5 Turn_j = \bigcup_{v \in N^-(A)_{j-1}} \{Steal\left(DTr_{v \to A,j-1},v\right)\}
6 ελσε
7 y = \Sigmaελεςτ\Sigmaτεαλ(G_j, A, Δαμαγε) 'y = \{y_v : v \in N^-(A)_{j-1}\}
8 Turn_j = \bigcup_{v \in N^-(A)_{j-1}} \{Steal\left(y_v,v\right)\}
9 ελσε Turn_j = \emptyset
ρετυρν(Turn_j)
```

 $\sum_{v \in N^{-}(A)_{j-1}} y_{v} = Damage_{A,j} \land \forall v \in N^{-}(A)_{j-1}, y_{v} \leq DTr_{v \to A,j-1} . (9)$

ΣελεςτΣτεαλ() ρετυρής y_v ωιτή $v \in N^-(A)_{i-1}$ συςή τήατ

Πλαψερ A ςαν αρβιτραριλψ δεφινε ηοω ΣελεςτΣτεαλ() διστριβυτες τηε Steal () αςτιονς εαςη τιμε σηε ςαλλς τηε φυνςτιον, ας λονγ ας (9) ις ρεσπεςτεδ.

Ας ωε ςαν σεε, τηε δεφινιτιον ςοερς α μυλτιτυδε οφ οπτιονς φορ τηε ςονσερατιε πλαψερ, σινςε ιν ςασε $0 < Damage_{A,j} < in_{A,j-1}$ σηε ςαν ςηοοσε το διστριβυτε τηε Steal () αςτιονς ιν ανψ ωαψ σηε ςηοοσες.

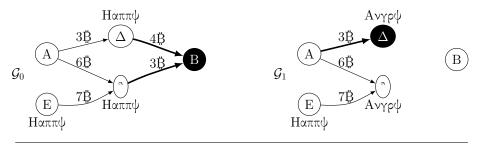
Τηε ρατιοναλε βεηινό τηις στρατεγψ αρισες φρομ α ρεαλ-ωορλό ζομμον σιτυατιον. Συπποσε τηερε αρε α ζλιεντ, αν ιντερμεδιαρψ ανό α προδυζερ. Τηε ζλιεντ εντρυστς σομε αλυε το τηε ιντερμεδιαρψ σο τηατ τηε λαττερ ζαν βυψ τηε δεσιρεδ προδυζτ φρομ τηε προδυζερ ανό δελιερ ιτ το τηε ζλιεντ. Τηε ιντερμεδιαρψ ιν τυρν εντρυστς αν εχυαλ αλυε το τηε προδυζερ, ωηο νεεδς τηε αλυε υπφροντ το βε αβλε το ζομπλετε τηε προδυζτιον προζεσς. Ηοωεερ τηε προδυζερ εεντυαλλψ δοες νοτ γιε τηε προδυζτ νειτηερ ρειμβυρσες τηε αλυε, δυε το βανχρυπτζψ ορ δεζισιον το εξιτ τηε μαρχετ ωιτη αν υνφαιρ βενεφιτ. Τηε ιντερμεδιαρψ ζαν ζηροσε ειτηερ το ρειμβυρσε τηε ζλιεντ ανό συφφερ τηε λοσς, ορ ρεφυσε το ρετυρν τηε μονεψ ανό λοσε τηε ζλιεντ΄ς τρυστ. Τηε λαττερ ζηριζε φορ τηε ιντερμεδιαρψ ις εξαςτλψ τηε ζονσερατιε στρατεγψ. Ιτ ις υσεδ τηρουγηρυτ τηις ωορχ ας α στρατεγψ φορ αλλ τηε ιντερμεδιαρψ πλαψερς βεζαυσε ιτ μοδελς εφφεςτιελψ τηε ωορστ-ζασε σζεναριο τηατ α ζλιεντ ζαν φαζε αφτερ αν ειλ πλαψερ δεζιδες το στεαλ εερψτηινγ σηε ζαν ανό τηε ρεστ οφ τηε πλαψερς δο νοτ ενγαγε ιν ειλ αςτιιτψ.

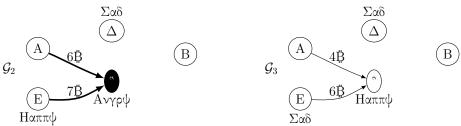
Ωε ζοντίνυε ωιτη α ερψ υσεφυλ ποσσιβλε εολυτίον οφ της γαμε, της Τρανσίτιε Γαμε. Ιν τυρν 0, τηερε ις αλρεαδψ α νετώορα ιν πλάζε. Αλλ πλαψέρς απάρτ φρομ A ανδ B φολλοώ της ζονσερατίε στρατεγψ. Φυρτηερμόρε, της σετ οφ πλάψερς ις νότ μοδιφιέδ τηρουγηούτ της Τρανσίτιε Γάμε, τηυς ως ζαν ρέφερ το \mathcal{V}_j φορ ανψ τυρν j ας \mathcal{V} . Μορέοερ, εαζη ζονσερατίε πλάψερς αν βε ιν όνε οφ τηρές στατές: Ηαπήψ, Ανγρώ ορ Σάδ. Ηαπήψ πλάψερς η ας 0 λόσς, Ανγρώ πλάψερς η ας ποσίτιε λόσς ανδ ποσίτιε ινζομινή διρέςτ τρυστ, τηυς αρέ αβλε το ρέπλενιση τηειρ λόσς ατ λέαστ ιν πάρτ ανδ Σάδ πλάψερς η ας ποσίτιε λόσς, βυτ 0 ινζομινή διρέςτ τρυστ, τηυς της ζάννοτ ρέπλενιση της λόσς. Της εξονεντίονς ωιλλ ηόλδ ωηένεερ ως υσε της Τρανσίτιε Γάμε.

```
Τρανσιτιε Γαμε Ινπυτ : γραπη \mathcal{G}_0, A \in \mathcal{V} ιδλε πλαψερ, B \in \mathcal{V} ειλ πλαψερ Ανγρψ = Σαδ = \emptyset · Ηαππψ = \mathcal{V} \setminus \{A, B\} φορ (v \in \mathcal{V} \setminus \{B\}) Loss<sub>v</sub> = 0  
3 θ = 0  
4 ωηιλε (Τρυε)  
5 θ += 1 · v \stackrel{\$}{\leftarrow} \mathcal{V} \setminus \{A\}  
6 Turn_j = στρατεγψ[v] (\mathcal{G}_0, v, Cap_{v,0}, mathcal H_{1...j-1})  
7 εξεςυτεΤυρν(\mathcal{G}_{j-1}, v, Cap_{v,j-1}, Turn_j)  
8 φορ (αςτιον \in Turn_j)  
9 αςτιον ματςη δο
```

```
ςασε Steal(\psi, w) δο
10
              εξςηανγε = ψ
11
              Loss_w += εξςηανγε
12
              ιφ (v != B) Loss_v -= εξςηανγε
13
              ιφ (w != A)
14
                H\alpha\pi\pi\psi = H\alpha\pi\pi\psi \setminus \{w\}
                ιφ (in_{w,j} == 0) Σαδ = Σαδ \cup \{w\}
                ελσε Aνγρ\psi = Aνγρ\psi \cup \{w\}
17
      ιφ (v != B)
18
         Aνγρψ = Aνγρψ \setminus \{v\}
19
         ιφ (Loss_v ' 0) Σαδ = Σαδ ∪ {v}
                                                         in_{v,j} σηουλδ βε ζερο
20
         ιφ (Loss_v == 0) Hαππψ = Hαππψ ∪ {v}
21
```

Αν εξαμπλε εξεςυτιον φολλοως:





Φιγ.5: B στεαλς $7\ddot{\mathbb{B}}$, τηεν D στεαλς $3\ddot{\mathbb{B}}$ ανδ φιναλλψ C στεαλς $3\ddot{\mathbb{B}}$

Λετ j_0 βε τηε φιρστ τυρν ον ωηιςη B ις ςησσεν το πλαψ. Υντιλ τηεν, αλλ πλαψερς ωιλλ πασς τηειρ τυρν σινςε νοτηινη ηας βεεν στολεν ψετ (σεε τηε Αππενδιξ (τηεορεμ 6) φορ α φορμαλ προοφ οφ τηις σιμπλε φαςτ). Μορεοερ, λετ v=Player(j) ανδ j'=prev(j). Τηε Τρανσιτιε Γαμε γενερατες τυρνς:

$$Turn_{j} = \bigcup_{w \in N^{-}(v)_{j-1}} \{Steal(y_{w}, w)\}, \qquad (10)$$

ωηερε

$$\sum_{w \in N^{-}(v)_{j-1}} y_w = \min\left(in_{v,j-1}, Damage_{v,j}\right) .$$

We see that if $Damage_{v,j} = 0$, then $Turn_j = \emptyset$.

From the definition of $Damage_{v,j}$ and knowing that no strategy in this case can inspease any direct trust, we see that $Damage_{v,j} \geq 0$. Also, it is $Loss_{v,j} \geq 0$ because if $Loss_{v,j} < 0$, then v has stolen more alue than she has been stolen, thus she would not be jollowing the sonserate strategy.

6 Τρυστ Φλοω

We san now define the indirect trust from A to B.

Δεφινιτιον 15 (Ινδιρεςτ Τρυστ). Της ινδιρεςτ τρυστ φρομ A το B αφτερ τυρν j ις δεφινεδ ας της μαξιμυμ ποσσιβλε αλυε τηατ ςαν βε στολεν φρομ A αφτερ τυρν j ιν της σεττιν g0 τρανσι τι εΓαμε (G_i, A, B) .

It is $Tr_{A\to B} \ge DTr_{A\to B}$. The next theorem shows that $Tr_{A\to B}$ is givite.

Τηεορεμ 1 (Τρυστ ὅνεργενςε Τηεορεμ).

δνσιδερ α Τρανσιτιε Γαμε. Τηερε εξιστς α τυρν συςη τηατ αλλ συβσεχυεντ τυρνς αρε εμπτψ.

Προοφ Σκετζη. Ιφ της γαμε διδν'τ ζονεργε, της Steal() αςτιονς ωουλδ ζοντινυς φορεερ ωιτηουτ ρεδυςτιον οφ της αμουντ στολεν σερ τιμε, τηυς της ωουλδ ρεαζη ινφινιτψ. Ησωσερ τηις ις ιμποσσιβλε, σινςε της εξιστς ονλψ φινιτε τοταλ διρεςτ τρυστ.

Φυλλ προοφς οφ αλλ τηεορεμς ανδ λεμμας ςαν βε φουνδ ιν τηε Αππενδιξ.

Ιν της σεττινή οφ Τρανσιτιε Γαμε (\mathcal{G} , A, B), ωε μάχε υσε οφ της νοτατιον $Loss_A = Loss_{A,j}$, ωήςρε j is α τυρν τηατ της ήαμε ηας ξονερήεδ. Ιτ is important to note τηατ $Loss_A$ is not της σαμε φορ ρεπέατεδ έξεςυτίονς οφ τηις χίνδι οφ ήαμε, σίνζε της ορδέρ in ωηίςη πλαψέρς αρέ ςηόσεν μαψ δίφφερ βετωέεν έξεςυτίονς ανδίτηε ξονσέρατιε πλαψέρς αρέ φρέε το ξηρόσε ωηίςη infoling δίρεςτ τρυστός της ωίλλι στέαλ ανδίηοω μυςή φρομ έαςη.

Λετ G βε α ωειγητεδ διρεςτεδ γραπη. Ωε ωιλλ ινεστιγατε τηε μαξιμυμ φλοω ον τηις γραπη. Φορ αν ιντροδυςτιον το τηε μαξιμυμ φλοω προβλεμ σεε [5] π. 708. δνσιδερινγ εαςη εδγε΄ς ςαπαςιτψ ας ιτς ωειγητ, α φλοω ασσιγνμεντ $X = [x_{vw}]_{\mathcal{V} \times \mathcal{V}}$ ωιτη α σουρςε A ανδ α σινα B ις αλιδ ωηεν:

$$\forall (v, w) \in \mathcal{E}, x_{vw} \le c_{vw} \text{ and }$$
 (11)

$$\forall v \in \mathcal{V} \setminus \{A, B\}, \sum_{w \in N^+(v)} x_{wv} = \sum_{w \in N^-(v)} x_{vw} . \tag{12}$$

We do not suppose any speed symmetry in X. The glow also is $\sum_{v\in N^+(A)} x_{Av}$, which is proen to be exual to $\sum_{v\in N^-(B)} x_{vB}$. There exists an algorithm that returns the maximum possible glow from A to B, namely MaxFlow (A,B). This algorithm eidentiff needs gull knowledge of the graph. The gastest ersion of this algorithm runs in $O(|\mathcal{V}||\mathcal{E}|)$ time [6]. We refer to the glow also of MaxFlow (A,B) as maxFlow (A,B).

 Ω ε ωιλλ νοω ιντροδυςε τωο λεμμας τηατ ωιλλ βε υσεδ το προε τηε ονε οφ τηε ςεντραλ ρεσυλτς οφ τηις ωορκ, τηε Τρυστ Φλοω τηεορεμ.

Λεμμα $1 \,\,({ m M}$ αξ Φ λοως Αρε Τρανσιτιε Γαμες).

Λετ \mathcal{G} $\beta \epsilon$ α γαμε γραπη, λετ $A, B \in \mathcal{V}$ ανδ $MaxFlow\left(A, B\right)$ τηε μαξιμυμ φλοω φρομ A το B εξεςυτεδ ον \mathcal{G} . Τηερε εξιστς αν εξεςυτιον οφ ΤρανσιτιεΓαμε (\mathcal{G}, A, B) συςη τηατ $maxFlow\left(A, B\right) \leq Loss_A$.

Προοφ Σκετζη. Της δεσιρεδ εξεςυτιον οφ ΤρανσιτιεΓαμε () ωιλλ ζονταιν αλλ φλοως φρομ της $MaxFlow\left(A,B\right)$ ας εχυιαλεντ Steal () αςτιονς. Της πλαψερς ωιλλ πλαψ ιν τυρνς, μοινή φρομ B βαζα το A. Εαζη πλαψερς ωιλλ στεαλ φρομ ηις πρεδεςεσσορς ας μυζη ας ωας στολεν φρομ ηερ. Της φλοως ανδ της ζονσερατιε στρατεγή σηαρε της προπερτή τηατ της τοταλ ινπυτ iς εχυαλ το της τοταλ ουτπυτ.

Λεμμα 2 (Τρανσιτιε Γαμες Αρε Φλοως).

 Λ ετ \mathcal{H} =ΤρανσιτιεΓαμε (\mathcal{G}, A, B) φορ σομε γαμε γραπη \mathcal{G} ανδ $A, B \in \mathcal{V}$. Τηερε εξιστς α αλιδ φλοω $X = \{x_{wv}\}_{\mathcal{V} \times \mathcal{V}}$ ον \mathcal{G}_0 συςη τηατ $\sum_{v \in \mathcal{V}} x_{Av} = Loss_A$.

 $\Pi \rho o o \phi \ \Sigma \kappa \epsilon \tau \varsigma \eta$. If we exclude the sad players from the game, the Steal () actions that remain sonstitute a alid flow from A to B.

Τηεορεμ 2 (Τρυστ Φλοω Τηεορεμ).

 $\Lambda \epsilon \tau \mathcal{G} \beta \epsilon$ α γαμε γραπη ανδ $A, B \in \mathcal{V}$. Ιτ ηολός τηατ

$$Tr_{A\to B} = maxFlow(A, B)$$
.

 $A\pi\delta\delta\epsilon i\xi\eta$. From lemma 1 there exists an execution of the Transitie Game such that $Loss_A\geq maxFlow\left(A,B\right)$. Since $Tr_{A\to B}$ is the maximum loss that A san sugger after the sonergence of the Transitie Game, we see that

$$Tr_{A\to B} \ge maxFlow(A, B)$$
 (13)

Βυτ σομε εξεςυτιον οφ της Τρανσιτιε Γαμε γιες $Tr_{A\to B}=Loss_A$. Φρομ λεμμα 2, τηις εξεςυτιον ςορρεσπονδς το α φλοω. Τηυς

$$Tr_{A\to B} \le maxFlow(A, B)$$
 (14)

Τηε τηεορεμ φολλοως φρομ (13) ανδ (14).

Νοτε τηατ τηε μαξΦλοω ις τηε σαμε ιν τηε φολλοωινή τωο ςασες: Ιφ α πλαψερ ςηροσες τηε ειλ στρατεγψ ανδ ιφ τηατ πλαψερ ςηροσες α αριατιον οφ τηε ειλ στρατεγψ ωπέρε σηε δοές νοτ νυλλιφψ πέρ ουτγοινή διρέςτ τρυστ.

Φυρτηερ θυστιφιζατιον οφ τρυστ τρανσιτιιτψ τηρουγη τηε υσε οφ MaxFlow ςαν βε φουνδ ιν τηε σοςιολογιςαλ ωορχ ςονδυςτεδ ιν [4] ωηερε α διρεςτ ςορρεσπονδενςε οφ μαξιμυμ φλοως ανδ εμπιριςαλ τρυστ ις εξπεριμενταλλψ αλιδατεδ.

Ηερε ωε σεε ανότηερ ιμπορταντ τηεορέμ τηατ γιες τηε βασίς φορ ρισκιναριαντ τρανσαςτιούς βετωεεν διφφέρεντ, ποσσιβλψ υνκνοών, παρτίες.

Τηεορεμ 3 (**Ρισχ Ιναριανςε Τηεορεμ**). Λετ $\mathcal G$ γαμε γραπη, $A, B \in \mathcal V$ ανδ l τηε δεσιρεδ αλυε το β ε τρανσφερρεδ φρομ A το B, ωιτη $l \leq Tr_{A \to B}$. Λετ αλσο $\mathcal G'$ ωιτη τηε σαμε νοδες ας $\mathcal G$ συςη τηατ

$$\forall v \in \mathcal{V}' \setminus \{A\}, \forall w \in \mathcal{V}', DTr'_{v \to w} = DTr_{v \to w}$$
.

Φυρτηερμορε, συπποσε τηατ τηερε εξιστς αν ασσιγνμεντ φορ τηε ουτγοινη διρεςτ τρυστ οφ $A, DTr'_{A\to v}$, συςη τηατ

$$Tr'_{A\to B} = Tr_{A\to B} - l . (15)$$

Λετ ανοτηερ γαμε γραπη, G'', βε ιδεντιςαλ το G' εξςεπτ φορ τηε φολλοωιν γηαν γε:

$$DTr''_{A\to B} = DTr'_{A\to B} + l .$$

Ιτ τη εν ηολδς τη ατ

$$Tr''_{A\to B} = Tr_{A\to B}$$
.

Απόδειξη. Της τωο γραπης \mathcal{G}' ανδ \mathcal{G}'' διφφερ ονλψ ον της ωειγητ οφ της εδγε (A,B), ωηιςη ις λαργερ βψ l ιν \mathcal{G}'' . Τηυς της τωο MaxFlowς ωιλλ ςηοοσε της σαμε φλοω, εξςεπτ φορ (A,B), ωηερε ιτ ωιλλ βε $x''_{AB}=x'_{AB}+l$.

Ιτ ις ιντυιτιελψ οβιους τηατ ιτ ις ποσσιβλε φορ A το ρεδυςε ηερ ουτγοινή διρέςτ τρυστ ιν α μαννέρ τηατ αςηιέες (15), σίνςε $maxFlow\left(A,B\right)$ ις ζοντινύους ωιτή ρεσπέςτ το A'ς ουτγοίνη διρέςτ τρυστς. Ω ε λέαε τηις ζαλζυλατίον ας πάρτ οφ φυρτήερ ρεσέαρζη.

7 Σψβιλ Ρεσιλιένςε

Ονε οφ τηε πριμαρψ αιμς οφ τηις σψστεμ ις το μιτιγατε τηε δανγερ φορ Σ ψβιλ ατταςκς [7] ωηιλστ μαινταινινη φυλλψ δεςεντραλιζεδ αυτονομψ.

Ηερε ωε εξτενδ τηε δεφινιτιον οφ ινδιρεςτ τρυστ το μανψ πλαψερς.

Δεφινιτιον 16 (Ινδιρεςτ Τρυστ το Μυλτιπλε Πλαψερς). Της ινδιρεςτ τρυστ φρομ πλαψερ A το a σετ οφ πλαψερς, $S \subset \mathcal{V}$ ις δεφινεδ aς τηε μαξιμυμ ποσσιβλε αλυε τηατ ςαν βε στολεν φρομ A ιφ αλλ πλαψερς iν S φολλοω τηε είλ στρατεγψ, A φολλοως τηε ιδλε στρατεγψ ανδ εερψονε ελσε $(\mathcal{V} \setminus (S \cup \{A\}))$ φολλοως τηε ςονσερατιε στρατεγψ. Μορε φορμαλλψ, λετ choices βε τηε διφφερεντ αςτιονς βετωεεν ωηιςη τηε ςονσερατιε πλαψερς ςαν ςηοοσε, τηεν

$$Tr_{A \to S,j} = \max_{j':j' > j, choices} \left[out_{A,j} - out_{A,j'} \right]$$
 (16)

Ωε νοω εξτενδ Τρυστ Φλοω τηεορεμ (2) το μανψ πλαψερς.

Τηεορεμ 4 (Μυλτι-Πλαψερ Τρυστ Φλοω).

 $\Lambda \epsilon \tau S \subset \mathcal{V}$ ανδ T αυξιλιαρψ πλαψερ συςη τηατ $\forall B \in S, DTr_{B \to T} = \infty$. Ιτ ηολδς τηατ

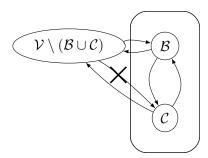
$$\forall A \in \mathcal{V} \setminus S, Tr_{A \to S} = maxFlow(A, T)$$
.

Απόδειξη. Ιφ T ςηοοσες τηε ειλ στρατεγψ ανδ αλλ πλαψερς ιν S πλαψ αςςορδινή το τηε ςονσερατίε στρατεγψ, τηεψ ωίλλ ήσε το στεαλ αλλ τηειρ ινςομινή διρέςτ τρυστ σίνςε τηεψ ήσε συφφέρεδ αν ινφινίτε λόσς, τηυς τηεψ ωίλλ αςτ ιν α ωαψ ιδεντιςαλ το φολλοωίνη τηε ειλ στρατεγψ ας φαρ ας MaxFlow ις ςονςερνέδ. Τηε τηέορεμ φολλοώς τηυς φρομ τηε Τρυστ Φλοώ τηέορεμ.

 Ω ε νοω δεφινε σεεραλ υσεφυλ νοτιονς το ταςκλε της προβλεμ οφ Σ ψβιλ ατταςκς. Λετ Eε βε α ποσσιβλε ατταςκερ.

Δεφινιτιον 18 (Σψβιλ Σετ). Λετ \mathcal{G} βε α γαμε γραπη. Σινςε παρτιςιπατιον ιν τηε νετωορκ δοες νοτ ρεχυιρε ανψ κινδ οφ ρεγιστρατιον, Εε ςαν ςρεατε ανψ νυμβερ οφ πλαψερς. Ωε ωιλλ ςαλλ τηε σετ οφ τηεσε πλαψερς

Δεφινιτιον 19 (ὂλλυσιον). Λετ \mathcal{G} $\beta \epsilon$ α γαμε γραπη. Λετ $\mathcal{B} \subset \mathcal{V}$ $\beta \epsilon$ α ςορρυπτεδ σετ ανδ $\mathcal{C} \subset \mathcal{V}$ $\beta \epsilon$ α Σψβιλ σετ, βοτη ςοντρολλεδ $\beta \psi$ $E \epsilon$. Της τυπλε $(\mathcal{B}, \mathcal{C})$ ις ςαλλεδ α ςολλυσιον ανδ ις εντιρελψ ςοντρολλεδ $\beta \psi$ α σινγλε εντιτψ ιν τηε πηψσιςαλ ωορλδ. Φρομ α γαμε τηεορετις ποιντ οφ ιεω, πλαψερς $\mathcal{V} \setminus (\mathcal{B} \cup \mathcal{C})$ περςειε τηε ςολλυσιον ας ινδεπενδεντ πλαψερς ωιτη α διστινςτ στρατεγψ εαςη, ωηερεας ιν ρεαλιτψ τηεψ αρε αλλ συβθεςτ το α σινγλε στρατεγψ διςτατεδ $\beta \psi$ τηε ςοντρολλινγ εντιτψ, $E \epsilon$.



Σχ.6: Συνεργασία

Τηεορεμ 5 (Σψβιλ Ρεσιλιενςε).

 $\Lambda \epsilon \tau \mathcal{G} \beta \epsilon$ α γαμε γραπη ανδ $(\mathcal{B}, \mathcal{C}) \beta \epsilon$ α ςολλυσιον οφ πλαψερς ον \mathcal{G} . Ιτ ις

$$Tr_{A\to\mathcal{B}\cup\mathcal{C}} = Tr_{A\to\mathcal{B}}$$
.

 $\Pi\rho oo\phi \ \Sigma \kappa\epsilon t ch$. The incoming direct trust to $\mathcal{B}\cup\mathcal{C}$ cannot be higher than the incoming direct trust to \mathcal{B} since \mathcal{C} has no incoming direct trust from $\mathcal{V}\setminus(\mathcal{B}\cup\mathcal{C})$.

Ωε ηαε προεν τηατ ζοντρολλινγ $|\mathcal{C}|$ ις ιρρελεαντ φορ Εε, τηυς Σψβιλ ατταςας αρε μεανινγλεσς. Ωε νοτε τηατ τηις τηεορεμ δοες νοτ δελιερ ρεασσυρανζες αγαινστ ατταςας ινολινγ δεςεπτιον τεςηνιχυες. Μορε σπεςιφιςαλλψ, α μαλιςιους πλαψερ ςαν ςρεατε σεεραλ ιδεντιτιες, υσε τηεμ λεγιτιματελψ το ινσπιρε οτηερς το δεποσιτ διρεςτ τρυστ το τηεσε ιδεντιτιες ανδ τηεν σωιτςη το τηε ειλ στρατεγψ, τηυς δεφραυδινγ εερψονε τηατ τρυστεδ τηε φαβριςατεδ ιδεντιτιες. Τηεσε ιδεντιτιες ςορρεσπονδ το τηε ςορρυπτεδ σετ οφ πλαψερς ανδ

νοτ το της Σ ψβιλ σετ βεςαυσε της ημας διρέςτ ινζομινή τρυστ φρομ ουτσίδε της ζολλυσίον.

Ιν ζονςλυσιον, ωε ησε συςςεσσφυλλψ δελιερεδ ουρ προμισε φορ α Σ ψβιλρεσιλιεντ δεςεντραλιζεδ φινανςιαλ τρυστ σψστεμ ωιτη ιναριαντ ρισκ φορ πυρςησσες.

8 Ρελατεδ Ωορκ

Τηε τοπις οφ τρυστ ηας βεεν ρεπεατεδλψ ατταςχεδ ωιτη σεεραλ αππροαςηες: Πυρελψ ςρψπτογραπηις ινφραστρυςτυρε ωηερε τρυστ ις ρατηερ βιναρψ ανδ τρανσιτιιτψ ις λιμιτεδ το ονε στεπ βεψονδ αςτιελψ τρυστεδ παρτιες ις εξπλορεδ ιν ΠΓΠ [8]. Α τρανσιτιε ωεβ-οφ-τρυστ φορ φιγητινγ σπαμ ις εξπλορεδ ιν Φρεενετ [9]. Οτηερ σψστεμς ρεχυιρε ςεντραλ τρυστεδ τηιρδ παρτιες, συςη ας "Α-βασεδ ΠΚΙς [10] ανδ Βαζααρ [11], ορ, ιν τηε ςασε οφ ΒΦΤ, αυτηεντιςατεδ μεμβερσηιπ [12]. Ωηιλε οτηερ τρυστ σψστεμς αττεμπτ το βε δεςεντραλιζεδ, τηεψ δο νοτ προε ανψ Σψβιλ ρεσιλιενςε προπερτιες ανδ ηενςε μαψ βε Σψβιλ ατταςχαβλε. Συςη σψστεμς αρε ΦΙΡΕ [13], "ΟΡΕ [14] ανδ οτηερς [15,16,17]. Οτηερ σψστεμς τηατ δεφινε τρυστ ιν α νον-φινανςιαλ ωαψ αρε [18,19,20,21,22,23,24].

 Ω ε αγρεε ωιτη τηε ωορχ οφ [25] ιν τηατ τηε μεανίνη οφ τρυστ σηουλό νοτ βε εξτραπολατεδ. Ω ε ηαε αδοπτεδ τηειρ αδίζε ιν ουρ παπέρ ανδ υργε ουρ ρεαδέρς το αδήερε το τηε δεφινίτιονς οφ διρέςτ ανδ ινδιρέςτ τρυστ ας τηεψ αρε υσέδ ήερε.

Τηε Βεαερ μαρχετπλαςε [26] ινςλυδες α τρυστ μοδελ τηατ ρελιες ον φεες το δισςουραγε Σψβιλ ατταςχς. Ωε ςησσε το αοιδ φεες ιν ουρ σψστεμ ανδ μιτιγατε Σψβιλ ατταςχς ιν α διφφερεντ μαννερ. Ουρ μοτιατινγ αππλιςατιον φορ εξπλορινγ τρυστ ιν α δεςεντραλιζεδ σεττινγ ις τηε ΟπενΒαζααρ μαρχετπλαςε. Τρανσιτιε φινανςιαλ τρυστ φορ ΟπενΒαζααρ ηας πρειουσλψ βεεν εξπλορεδ βψ [27]. Τηατ ωορχ ηοωεερ δοες νοτ δεφινε τρυστ ας α μονεταρψ αλυε. Ωε αρε στρονγλψ ινσπιρεδ βψ [4] ωηιςη γιες α σοςιολογιςαλ θυστιφιςατιον φορ τηε ςεντραλ δεσιγν ςησιςε οφ ιδεντιφψινγ τρυστ ωιτη ρισχ. Ωε γρεατλψ αππρεςιατε τηε ωορχ ιν Τρυστ Δ αις [28], ωηιςη προποσες α φινανςιαλ τρυστ σψστεμ τηατ εξηιβιτς τρανσιτιε προπερτιες ανδ ιν ωηιςη τρυστ ις δεφινεδ ας λίνεσ-οφ-ςρεδιτ, σιμιλαρ το ουρ σψστεμ. Ωε ωερε αβλε το εξτενδ τηειρ ωορχ βψ υσινγ τηε βλοςχςηαιν φορ αυτοματεδ προοφσ-οφ-ρισχ, α φεατυρε νοτ ααιλαβλε το τηεμ ατ τηε τιμε.

Ουρ ςονσερατιε στρατεγψ ανδ Τρανσιτιε Γαμε αρε ερψ σιμιλαρ το τηε μεςηανισμ προποσεδ βψ τηε εςονομις παπερ [29] ωηιςη αλσο ιλλυστρατες φινανςιαλ τρυστ τρανσιτιιτψ ανδ ις υσεδ βψ Ριππλε [30] ανδ Στελλαρ [31]. ΙΟΥς ιν τηεσε ςορρεσπονδ το ρεερσεδ εδγες οφ τρυστ ιν ουρ σψστεμ. Τηε

ςριτιςαλ διφφερενςε ις τηατ ουρ δενομινατιονς οφ τρυστ αρε εξπρεσσεδ ιν α γλοβαλ ςυρρενςψ ανδ τηατ ςοινς μυστ πρε-εξιστ ιν ορδερ το βε τρυστεδ ανδ σο τηερε ις νο μονεψ-ασ-δεβτ. Φυρτηερμορε, ωε προε τηατ τρυστ ανδ μαξιμυμ φλοως αρε εχυιαλεντ, α διρεςτιον νοτ εξπλορεδ ιν τηειρ παπερ, εεν τηουγη ωε βελιεε ιτ μυστ ηολδ φορ αλλ βοτη ουρ ανδ τηειρ σψστεμς.

9 Φυρτηερ Ρεσεαρςη

Ωηεν Alice μαχές α πυρςηασε φρομ Bob, σηε ηας το ρεδύςε ηέρ ουτγοινή διρέςτ τρυστ ιν α μαννέρ συςη τηατ της συπποσίτιον (15) οφ Pισχ Iναριανςε τηεορέμ Iς σατισφίεδ. Iοω Alice ςαν ρεςαλζυλατέ ηέρ ουτγοινή διρέςτ τρυστ ωίλλ Iε δισςυσσέδ Iν α φυτύρε πάπερ.

Ουρ γαμε ις στατις. Ιν α φυτυρε δψναμις σεττινγ, υσερς σηουλδ βε αβλε το πλαψ σιμυλτανεουσλψ, φρεελψ θοιν, δεπαρτ ορ δισςοννεςτ τεμποραριλψ φρομ τηε νετωορχ. Οτηερ τψπες οφ μυλτισιγς, συςη ας 1-οφ-3, ςαν βε εξπλορεδ φορ τηε ιμπλεμεντατιον οφ μυλτι-παρτψ διρεςτ τρυστ.

ΜαξΦλοω ιν ουρ ςασε νεεδς ζομπλετε νετωορχ χνοωλεδγε, ωηιςη ςαν λεαδ το πριαςψ ισσυες τηρουγη δεανονψμισατιον τεςηνιχυες [32]. ἃλςυλατινς της φλοως ιν ζερο χνοωλεδγε ρεμαίνς αν οπέν χυέστιον. [33] ανδ ίτς ςεντραλίζεδ πρεδεςεσσορ, Πρί Π αψ [34], σεέμ το οφφέρ ιναλυαβλε ινσίζητ ιντο ηοω πριαςψ ςαν βε αζηιέεδ.

Ουρ γαμε τηεορετις αναλψσις ις σιμπλε. Αν ιντερεστινή αναλψσις ωουλδ ινολε μοδελλινή ρεπεατεδ πυρςηασες ωιτή της ρεσπεςτις έδης υπδατες ον της τρυστ ήραπη ανδ τρεατινή τρυστ ον της νετωορί ας πάρτ οφ της υτιλιτψφυνςτιον.

Αν ιμπλεμεντατιον ας α ωαλλετ ον ανψ βλοςχςηαιν οφ ουρ φινανςιαλ γαμε ις μοστ ωελςομε. Α σιμυλατιον ορ αςτυαλ ιμπλεμεντατιον οφ Τρυστ Ις Ρισχ, ςομβινεδ ωιτη αναλψσις οφ τηε ρεσυλτινγ δψναμιςς ςαν ψιελδ ιντερεστινγ εξπεριμενταλ ρεσυλτς. Συβσεχυεντλψ, ουρ τρυστ νετωορχ ςαν βε υσεδ ιν οτηερ αππλιςατιονς, συςη ας δεςεντραλιζεδ σοςιαλ νετωορχς [35].

Αππενδιξ

1 Προοφς, Λεμμας ανδ Τηεορεμς

Λεμμα 3 (Loss Εχυιαλεντ το Damage). δνσιδερ α Τρανσιτιε Γαμε. Λετ $j \in \mathbb{N}$ ανδ v = Player(j) συςη τηατ v ις φολλοωινη τηε ςονσερατιε στρατεγψ. Ιτ ηολδς τηατ

$$\min(in_{v,j}, Loss_{v,j}) = \min(in_{v,j}, Damage_{v,j})$$
.

 $A\pi\delta\delta\epsilon\iota\xi\eta$.

ασε 1: Λετ $v \in Happy_{j-1}$. Τηεν

- 1. $v \in Happy_j$ βεςαυσε $Turn_j = \emptyset$,
- 2. $Loss_{v,j} = 0$ because otherwise $v \notin Happy_j$,
- 3. $Damage_{v,j}=0$, ορ ελσε ανψ ρεδυςτιον ιν διρεςτ τρυστ το v ωουλδ ινςρεασε εχυαλλψ $Loss_{v,j}$ (λινε 12), ωηιςη ςαννοτ βε δεςρεασεδ αγαιν βυτ δυρινγ αν Ανγρψ πλαψερ΄ς τυρν (λινε 13).
- 4. $in_{v,j} \geq 0$

Τηυς

$$\min(in_{v,j}, Loss_{v,j}) = \min(in_{v,j}, Damage_{v,j}) = 0$$
.

ασε 2: Λετ $v \in Sad_{j-1}$. Τηεν

- 1. $v \in Sad_i$ βεςαυσε $Turn_i = \emptyset$,
- 2. $in_{v,j} = 0$ (line 20),
- 3. $Damage_{v,j} \geq 0 \land Loss_{v,j} \geq 0$.

Τηυς

$$\min(in_{v,j}, Loss_{v,j}) = \min(in_{v,j}, Damage_{v,j}) = 0$$
.

If $v\in Angry_{j-1}$ then the same argument as in sases 1 and 2 hold when $v\in Happy_j$ and $v\in Sad_j$ respectively if we ignore the argument (1). Thus the theorem holds in explicit. \square

Προοφ οφ Τηεορεμ 1: Τρυστ ὅνεργενςε

$$\forall j, \sum_{v \in \mathcal{V}_j} Loss_v = in_{E, j_0 - 1}$$
.

Ιν οτηέρ ωορδς, της τοταλ λόσς ις ςονσταντ ανδ έχυαλ το της τοταλ αλύε στολέν βψ E. Αλσό, ας ως ςαν σες ιν λίνες 1 ανδ 20, ωηίςη αρέ της ονλψ λίνες ωπέρε της Sad σετ ις μοδιφιέδ, ονές α πλαψέρ έντερς της Sad σετ, ιτ ις ιμποσσίβλε το έξιτ φρομ τηίς σετ. Αλσό, ως ςαν σες τηατ πλαψέρς ιν $Sad \cup Happy$ αλωάψε πάσς τηςίρ τυρν. Ω ε ωίλλ νόω σηοώ τηατ εεντυαλλψ

τηε Angry σετ ωιλλ βε εμπτψ, ορ εχυιαλεντλψ τηατ εεντυαλλψ εερψ πλαψερ ωιλλ πασς τηειρ τυρν. Συπποσε τηατ ιτ ις ποσσιβλε το ηαε αν ινφινιτε αμουντ οφ τυρνς ιν ωηιςη πλαψερς δο νοτ ςηοοσε το πασς. Ω ε κνοω τηατ τηε νυμβερ οφ νοδες ις φινιτε, τηυς τηις ις ποσσιβλε ονλψ ιφ

$$\exists j': \forall j \geq j', |Angry_i \cup Happy_i| = c > 0 \land Angry_i \neq \emptyset$$
.

Τηις στατεμέντ ις αλίδ βεςαυσε τηε τοταλ νυμβέρ οφ ανγρψ ανδ ηαππψ πλαψέρς ςαννότ ινςρέασε βεςαυσε νο πλαψέρ λέαες τηε Sad σετ ανδ ιφ ιτ ωέρε το βε δεςρέασεδ, ιτ ωουλό εεντυαλλψ ρέαςη 0. Σίνζε $Angry_j \neq \emptyset$, α πλαψέρ v τηατ ωίλλ νότ πασς ηέρ τυρν ωίλλ εεντυαλλψ βε ςηόσεν το πλαψ. Αςορδίνη το τηε Τρανσίτιε Γάμε, v ωίλλ είτηερ δεπλετέ ηέρ ινζομίνη διρέςτ τρυστ ανδ έντερ τηε Sad σετ (λίνε 20), ωηίζη ις ζοντραδίζτινη $|Angry_j| \cup Happy_j| = c$, ορ ωίλλ στέαλ ενουήη αλύε το έντερ τηε Happy σετ, τηατ ις v ωίλλ αζηίεε $Loss_{v,j} = 0$. Συππόσε τηατ σηε ηας στολέν m πλαψέρς. Τηέψ, ιν τηείρ τυρν, ωίλλ στέαλ τοταλ άλυε ατ λέαστ έχυαλ το τηε άλυε στολέν βψ v (σίνζε τηέψ ςαννότ γο σαδ, ας έξπλαινέδ άβοε). Ηόωεερ, τηίς μέανς τηατ, σίνζε τηε τοταλ άλυε βείνη στολέν ωίλλ νέερ βε ρεδυζέδ ανδ τηε τυρνς τηίς ωίλλ ηαππέν αρε ινφινίτε, τηε πλαψέρς μυστ στέαλ αν ινφινίτε αμούντ οφ άλυε, ωηίζη ις ιμποσσίβλε βεζαυσε τηε δίρεςτ τρυστς αρε φινίτε ιν νυμβέρ ανδ ιν άλυε. Μόρε πρεςισέλψ, λετ j_1 βε α τυρν ιν ωηίζη α ζονσέρατιε πλαψέρ ις ζηόσεν ανδ

$$\forall j \in \mathbb{N}, DTr_j = \sum_{w,w' \in \mathcal{V}} DTr_{w \to w',j}$$
.

Αλσο, ωιτηουτ λοσς οφ γενεραλιτψ, συπποσε τηατ

$$\forall j \geq j_1, out_{A,j} = out_{A,j_1}$$
.

Ιν $Turn_{i_1}$, v στεαλς

$$St = \sum_{i=1}^{m} y_i .$$

 Ω ε ωιλλ σηοω υσινη ινδυςτιον τηατ

$$\forall n \in \mathbb{N}, \exists j_n \in \mathbb{N} : DTr_{j_n} \leq DTr_{j_1-1} - nSt$$
.

Βασε ςασε: Ιτ ηολδς τηατ

$$DTr_{i_1} = DTr_{i_1-1} - St$$
.

Εεντυαλλψ τηερε ις α τυρν j_2 ωηεν εερψ πλαψερ ιν $N^-(v)_{j-1}$ ωιλλ ησε πλαψεδ. Τηεν ιτ ηολδς τηατ

$$DTr_{j_2} \le DTr_{j_1} - St = DTr_{j_1-1} - 2St$$
,

σίνςε αλλ πλαψερς ιν $N^-(v)_{j-1}$ φολλοω της ςονσερατίε στρατεγψ, εξςεπτ φορ A, ωηο ωίλλ νοτ ηας βεεν στολέν ανψτηίνη δυε το της συπποσίτιον.

Ινδυςτιον ηψποτηεσις: Συπποσε τηατ

$$\exists k > 1: j_k > j_{k-1} > j_1 \Rightarrow DTr_{j_k} \leq DTr_{j_{k-1}} - St .$$

Ινδυςτιον στεπ: Τηερε εξιστς α συβσετ οφ τηε Angry πλαψερς, S, τηατ ηαε βεεν στολεν ατ λεαστ αλυε St ιν τοταλ βετωεεν τηε τυρνς j_{k-1} ανδ j_k , τηυς τηερε εξιστς α τυρν j_{k+1} συςη τηατ αλλ πλαψερς ιν S ωιλλ ηαε πλαψεδ ανδ τηυς

$$DTr_{j_{k+1}} \leq DTr_{j_k} - St$$
.

Ωε ηαε προεν βψ ινδυςτιον τηατ

$$\forall n \in \mathbb{N}, \exists j_n \in \mathbb{N} : DTr_{j_n} \leq DTr_{j_1-1} - nSt$$
.

Ηοωεερ

$$DTr_{i_1-1} \geq 0 \wedge St > 0$$
,

τηυς

$$\exists n' \in \mathbb{N} : n'St > DTr_{j_1-1} \Rightarrow DTr_{j_{n'}} < 0$$
.

 Ω ε η αε α ζοντραδιςτιον βεςαυσε

$$\forall w, w' \in \mathcal{V}, \forall j \in \mathbb{N}, DTr_{w \to w', j} \geq 0$$
,

τηυς εεντυαλλ ψ $Angry = \emptyset$ ανδ εερ ψ βοδ ψ πασσες.

Προοφ οφ Λεμμα 1: ΜαξΦλοως Αρε Τρανσιτιε Γαμες

Ωε συπποσε τηατ τηε τυρν οφ $\mathcal G$ ις 0. Ιν οτηερ ωορδς, $\mathcal G=\mathcal G_0$. Λετ $X=\{x_{vw}\}_{\mathcal V\times\mathcal V}$ βε τηε φλοως ρετυρνεδ βψ MaxFlow (A,B). Φορ ανψ γραπη G τηερε εξιστς α MaxFlow τηατ ις α $\Delta A\Gamma$. Ωε ςαν εασιλψ προε τηις υσινή τηε Φλοω Δ εςομποσιτιον τηεορεμ [36], ωηιςη στατες τηατ εαςη φλοω ςαν βε σεεν ας α φινιτε σετ οφ πατης φρομ A το B ανδ ςψςλες, εαςη ηαινή α ςερταιν φλοω. Ωε εξεςυτε MaxFlow (A,B) ανδ ωε αππλψ τηε αφορεμεντιονεδ τηεορεμ. Τηε ςψςλες δο νοτ ινφλυενςε τηε maxFlow (A,B), τηυς ωε ςαν ρεμός τηεσε φλοώς. Τηε ρεσυλτινή φλοώ ις α MaxFlow (A,B) ωιτηουτ ςψςλες, τηυς ιτ ις α $\Delta A\Gamma$. Τοπολογιζαλλψ σορτινή τηις $\Delta A\Gamma$, ωε οβταιν α τοταλ ορδερ οφ ιτς νόδες συςη τηατ \forall νόδες $v,w\in\mathcal V:v< w\Rightarrow x_{wv}=0$ [5]. Πυτ διφφερεντλψ, τηερε ις νο φλοώ φρομ λαρήερ το σμάλλερ νόδες. B ις μαξίμυμ σίνςε ιτ ις τηε σίνα ανδ τηυς ήας νο ουτήοινή φλοώ το ανψ νόδε ανδ A ις μινιμυμ σίνςε ιτ ις τηε σουρςε ανδ τηυς ήας νο ινςομινή φλοώ φρομ ανψ νόδε. Τηε δεσιρεδ εξεςυτίον οφ Τρανσίτιε Γ αμε ωίλλ ςηφοσε πλαψερς

φολλοωινς της τοταλ ορδερ ινερσελψ, σταρτίνς φρομ πλαψέρ B. Ωε οβσερε τηατ $\forall v \in \mathcal{V} \setminus \{A,B\}, \sum\limits_{w \in \mathcal{V}} x_{wv} = \sum\limits_{w \in \mathcal{V}} x_{vw} \leq \max Flow\left(A,B\right) \leq in_{B,0}.$ Πλαψέρ B ωιλλ φολλοώ α μοδιφιέδ είλ στρατεύψ ωπέρε σης στέαλς αλυέ έχυαλ το πέρ τοταλ ινζομίνς φλοώ, νότ πέρ τοταλ ινζομίνς διρέςτ τρυστ. Δετ j_2 βε της φιρότ τυρν ωπέν A iς ςπόσεν το πλαψ. Ωε ωίλλ σπόω υσίνς στρούς ινδυςτίον τηατ τήερε εξίστς α σετ οφ αλίδ αςτίους φορ έαςη πλαψέρ αςζορδινς το τηείρ ρεσπέςτιε στρατές ψόσις τηατ ατ της ενδοφ έαςη τυρν j της ζορρεσπουδινς πλαψέρ $v = Player\left(j\right)$ ωίλλ ησε στολέν αλυέ x_{wv} φρομ έαςη ιν-νείτηβουρ w.

Base sase: In turn 1,B steals alue exual to $\sum\limits_{w\in\mathcal{V}}x_{wB},$ jollowing the modified eil strategy.

$$Turn_1 = \bigcup_{v \in N^-(B)_0} \{Steal(x_{vB}, v)\}\$$

Ινδυςτιον ηψποτηεσις: Λετ $k\in [j_2-2]$. Ωε συπποσε τηατ $\forall i\in [k]$, τηερε εξιστς α αλιδ σετ οφ αςτιονς, $Turn_i$, περφορμεδ βψ v=Player(i) συςη τηατ v στεαλς φρομ εαςη πλαψερ w αλυε εχυαλ το x_{wv} .

$$\forall i \in [k], Turn_i = \bigcup_{w \in N^-(v)_{i-1}} \{Steal\left(x_{wv}, w\right)\}\$$

Ινδυςτιον στεπ: Λετ j=k+1, v=Player(j). Σίνζε αλλ της πλαψερς τηατ αρε γρεατέρ τηαν v ιν της τοταλ ορδέρ ηας αλρεαδψ πλαψεδ ανδ αλλ οφ τηςμ ηας στολέν αλυε έχυαλ το τηςιρ ινζομινή φλοώ, ως δεδυζε τηατ v ηας βεέν στολέν αλυε έχυαλ το $\sum_{w\in N^+(v)_{j-1}} x_{vw}.$ Σίνζε ιτ ις της φιρστ τίμε v

πλαψς, $\forall w \in N^-(v)_{j-1}$, $DTr_{w \to v,j-1} = DTr_{w \to v,0} \ge x_{wv}$, τηυς v is able to shoose the φολλοωίνη τυρν:

$$Turn_{j} = \bigcup_{w \in N^{-}(v)_{j-1}} \left\{ Steal\left(x_{wv}, w\right) \right\}$$

Μορεοερ, τηις τυρν σατισφιες τηε ςονσερατιε στρατεγψ σινςε

$$\sum_{w \in N^{-}(v)_{j-1}} x_{wv} = \sum_{w \in N^{+}(v)_{j-1}} x_{vw} .$$

Thus $Turn_j$ is a alid turn for the songeratie player v.

 Ω ε ησε προεν τηστ ιν της ενδ οφ τυρν j_2-1 , πλαψερ B ανδ αλλ της ζονσερατις πλαψερς ωιλλ ησε στολεν αλυς εξαςτλψ εχυαλ το τηςιρ τοταλ ινζομινή φλοω, τηυς A ωιλλ ησε βεεν στολεν αλυς εχυαλ το ηρο ουτήοινή

φλοω, ωηιςη ις $maxFlow\left(A,B\right)$. Σίνςε τήερε ρεμαίνς νο Ανγρψ πλαψέρ, j_2 ις α ζονέργενςε τυρν, τηυς $Loss_{A,j_2}=Loss_A$. Ωε ςαν αλσό σεε τήατ ιφ B ηαδ ςηόσεν της οριγινάλ είλ στρατεγψ, της δεσςρίβεδ αςτίονς ωουλδ στίλλ βε αλίδ ονλψ βψ συππλεμέντινη τήεμ ωίτη αδδίτιοναλ $Steal\left(\right)$ αςτίονς, τηυς $Loss_A$ ωουλδ φυρτήερ ινςρέασε. Τηις πρόες της λέμμα.

Προοφ οφ Λεμμα 2: Τρανσιτιε Γαμες Αρε Φλοως

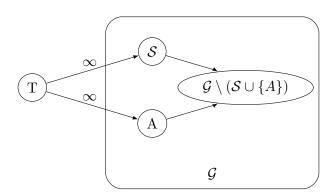
Λετ Sad, Happy, Angry βε ας δεφινεδ ιν της Τρανσιτιε Γαμε. Λετ \mathcal{G}' βε α διρεςτεδ ωειγητεδ γραπη βασεδ ον \mathcal{G} ωιτη αν αυξιλιαρψ σουρςε. Λετ αλσο j_1 βε α τυρν ωηεν της Τρανσιτιε Γαμε ηας ςονεργεδ. Μορε πρεςισελψ, \mathcal{G}' ις δεφινεδ ας φολλοως:

$$\mathcal{V}' = \mathcal{V} \cup \{T\}$$

$$\mathcal{E}' = \mathcal{E} \cup \{(T, A)\} \cup \{(T, v) : v \in Sad_{j_1}\}$$

$$\forall (v, w) \in \mathcal{E}, c'_{vw} = DTr_{v \to w, 0} - DTr_{v \to w, j_1}$$

$$\forall v \in Sad_{j_1}, c'_{Tv} = c'_{TA} = \infty$$



Φιγ.7: Γραπη \mathcal{G}' , δεριεδ φρομ \mathcal{G} ωιτη Αυξιλιαρψ Σουρςε T.

In the gigupe aboe, S is the set of sad players. We observe that $\forall v \in V$,

$$\sum_{w \in N^{-}(v)' \setminus \{T\}} c'_{wv} =$$

$$= \sum_{w \in N^{-}(v)' \setminus \{T\}} (DTr_{w \to v,0} - DTr_{w \to v,j_{1}}) =$$

$$= \sum_{w \in N^{-}(v)' \setminus \{T\}} DTr_{w \to v,0} - \sum_{w \in N^{-}(v)' \setminus \{T\}} DTr_{w \to v,j_{-1}} =$$

$$= in_{v,0} - in_{v,j_{1}}$$

$$(17)$$

ανδ

$$\sum_{w \in N^{+}(v)' \setminus \{T\}} c'_{vw} =$$

$$= \sum_{w \in N^{+}(v)' \setminus \{T\}} (DTr_{v \to w,0} - DTr_{v \to w,j_{1}}) =$$

$$= \sum_{w \in N^{+}(v)' \setminus \{T\}} DTr_{v \to w,0} - \sum_{w \in N^{+}(v)' \setminus \{T\}} DTr_{v \to w,j-1} =$$

$$= out_{v,0} - out_{v,j_{1}}.$$
(18)

 Ω ε ςαν συπποσε τηατ

$$\forall j \in \mathbb{N}, in_{A,j} = 0 , \qquad (19)$$

σινςε ιφ ωε φινδ α αλιδ φλοω υνδερ τηις ασσυμπτιον, τηε φλοω ωιλλ στιλλ βε αλιδ φορ τηε οριγιναλ γραπη.

Νεξτ ωε τρψ το ςαλςυλατε MaxFlow(T, B) = X' ον γραπη \mathcal{G}' . Ωε οβσερε τηστ α φλοω ιν ωηιςη ιτ ηολδς τηστ $\forall v,w\in\mathcal{V}, x'_{vw}=c'_{vw}$ ςαν βε αλιδ φορ τηε φολλοωινη ρεασονς:

- $-\ \forall v,w\in\mathcal{V},x'_{vw}\leq c'_{vw}$ (δπαςιτψ φλοω ρεχυιρεμεντ (11) $\forall e\in\mathcal{E})$ $-\ \Sigma$ ίνςε $\forall v\in Sad_{j_1}\cup\{A\},c'_{Tv}=\infty,$ ρεχυιρεμεντ (11) ηολδς φορ ανψ φλοω $x'_{Tv} \ge 0$.
- Λετ $v \in \mathcal{V}' \setminus (Sad_{j_1} \cup \{T,A,B\})$. Αςςορδινή το τηε ςονσερατίε στρατεγψ ανδ σινςε $v \notin Sad_{i_1}$, ιτ ηολδς τηατ

$$out_{v,0} - out_{v,i_1} = in_{v,0} - in_{v,i_1}$$
.

δμβινινή τηις οβσερατίον ωίτη (17) ανδ (18), ωε ήσε τηστ

$$\sum_{w \in \mathcal{V}'} c'_{vw} = \sum_{w \in \mathcal{V}'} c'_{wv} .$$

(Φλοω δνσερατιον ρεχυιρεμεντ (12) $\forall v \in \mathcal{V}' \setminus (Sad_{j_1} \cup \{T, A, B\}))$

- Λετ $v \in Sad_{j_1}$. Σίνςε v iς σαδ, ωε κνοώ τηστ

$$out_{v,0} - out_{v,j_1} > in_{v,0} - in_{v,j_1}$$
.

Since $c'_{Tv} = \infty$, we san set

$$x'_{Tv} = (out_{v,0} - out_{v,j_1}) - (in_{v,0} - in_{v,j_1})$$
.

Ιν τηις ωαψ, ωε ηαε

$$\sum_{v \in \mathcal{V}'} x'_{vw} = out_{v,0} - out_{v,j_1} \text{ and }$$

$$\sum_{w \in \mathcal{V}'} x'_{wv} = \sum_{w \in \mathcal{V}' \setminus \{T\}} c'_{wv} + x'_{Tv} = in_{v,0} - in_{v,j_1} +$$

$$+ (out_{v,0} - out_{v,j_1}) - (in_{v,0} - in_{v,j_1}) = out_{v,0} - out_{v,j_1} .$$

τηυς

$$\sum_{w \in \mathcal{V}'} x'_{vw} = \sum_{w \in \mathcal{V}'} x'_{wv} .$$

(Ρεχυιρεμεντ $12 \ \forall v \in Sad_{j_1}$)

- Σιήςε $c_{TA}'=\infty$, ωε ςαν σετ

$$x'_{TA} = \sum_{v \in \mathcal{V}'} x'_{Av} ,$$

τηυς φρομ (19) ωε ηαε

$$\sum_{v \in \mathcal{V}'} x'_{vA} = \sum_{v \in \mathcal{V}'} x'_{Av} .$$

(Ρεχυιρεμεντ 12 φορ A)

Ωε σαω τηατ φορ αλλ νοδες, τηε νεςεσσαρψ προπερτιες φορ α φλοω το βε αλιδ ηολδ ανδ τηυς X' ις α αλιδ φλοω φορ $\mathcal G$. Μορεοερ, τηις φλοω ις εχυαλ το $\max Flow\left(T,B\right)$ βεςαυσε αλλ ινςομινη φλοως το E αρε σατυρατεδ. Αλσο ωε οβσερε τηατ

$$\sum_{v \in \mathcal{V}'} x'_{Av} = \sum_{v \in \mathcal{V}'} c'_{Av} = out_{A,0} - out_{A,j_1} = Loss_A .$$
 (20)

We define another graph, G'', based on G'.

$$\mathcal{V}'' = \mathcal{V}'$$

$$E(\mathcal{G}'') = E(\mathcal{G}') \setminus \{(T, v) : v \in Sad_j\}$$
$$\forall e \in E(\mathcal{G}''), c_e'' = c_e'$$

If we execute MaxFlow(T,B) on the graph $\mathcal{G}'',$ we will obtain a glow X'' in which

$$\sum_{v \in \mathcal{V}''} x_{Tv}'' = x_{TA}'' = \sum_{v \in \mathcal{V}''} x_{Av}'' .$$

Τηε ουτγοινή φλοώ φρομ A ιν X'' ωιλλ ρεμαιν τηε σαμε ας ιν X' φορ τωο ρεασονς: Φιρστλψ, υσινή τηε Φλοώ Δεςομποσιτίον τηεορεμ [36] ανδ δελετίνη της πατης τηατ ζονταιν εδήτες $(T,v):v\neq A$, ωε οβταιν α φλοώ

ςονφιγυρατίον ωηέρε της τοτάλ ουτγοίνη φλοώ φρομ A ρεμαίνς ιναριάντ, 1 τηυς

$$\sum_{v \in \mathcal{V}''} x''_{Av} \ge \sum_{v \in \mathcal{V}'} x'_{Av} .$$

Σεςονδλψ, ωε ηαε

$$\left. \begin{array}{l} \sum\limits_{v \in \mathcal{V}''} c''_{Av} = \sum\limits_{v \in \mathcal{V}'} c'_{Av} = \sum\limits_{v \in \mathcal{V}'} x'_{Av} \\ \sum\limits_{v \in \mathcal{V}''} c''_{Av} \ge \sum\limits_{v \in \mathcal{V}''} x''_{Av} \end{array} \right\} \Rightarrow \sum\limits_{v \in \mathcal{V}''} x''_{Av} \le \sum\limits_{v \in \mathcal{V}'} x'_{Av} \ .$$

Τηυς ωε ςονςλυδε τηατ

$$\sum_{v \in \mathcal{V}''} x_{Av}'' = \sum_{v \in \mathcal{V}'} x_{Av}' . \tag{21}$$

Λετ $X = X'' \setminus \{(T, A)\}$. Οβσερε τηατ

$$\sum_{v \in \mathcal{V}''} x''_{Av} = \sum_{v \in \mathcal{V}} x_{Av} .$$

This glow is alid on graph $\mathcal G$ besause

$$\forall e \in \mathcal{E}, c_e \geq c_e''$$
.

Τηυς τηέρε εξιστς α αλιδ φλοω φορ έαςη εξέςυτιον οφ της Τρανσιτίε Γαμέ συςη τηατ

$$\sum_{v \in \mathcal{V}} x_{Av} = \sum_{v \in \mathcal{V}''} x_{Av}'' \stackrel{(21)}{=} \sum_{v \in \mathcal{V}'} x_{Av}' \stackrel{(20)}{=} Loss_{A,j_1} ,$$

which is the ylow X.

Τηεορεμ 6 (ὂνσερατιε Ωορλδ Τηεορεμ).

Ιφ εερψβοδψ φολλοως τηε ςονσερατιε στρατεγψ, νοβοδψ στεαλς ανψ αμουντ φρομ ανψβοδψ.

Απόδειξη. Λετ $\mathcal H$ βε της γαμε ηιστορψ ωηερε αλλ πλαψερς αρε ςονσερατιε ανδ συπποσε τηερε αρε σομε Steal () αςτιονς ταχινη πλαςε. Τηεν λετ $\mathcal H'$ βε της συβσεχυενςε οφ τυρνς εαςη ςονταινινη ατ λεαστ ονε Steal () αςτιον. Τηις συβσεχυενςε ις ειδεντλψ νονεμπτψ, τηυς ιτ μυστ ηαε α φιρστ ελεμεντ. Της πλαψερ ςορρεσπονδινη το τηατ τυρν, A, ηας ςηοσεν α Steal () αςτιον ανδ νο πρειους πλαψερ ηας ςηοσεν συςη αν αςτιον. Ηοωεερ, πλαψερ A φολλοως της ςονσερατις στρατεγψ, ωηιςη ις α ςοντραδιςτιον.

 $[\]overline{\ \ }^1$ Ω ε τηανχ K ψριαχος A ξιοτις φορ ηις ινσιγητς ον τηε Φ λοω Δ εςομποσιτιον τηεορεμ.

Προοφ οφ Τηεορεμ 5: Σψβιλ Ρεσιλιένςε

Let \mathcal{G}_1 be a game graph defined as follows:

$$\mathcal{V}_1 = \mathcal{V} \cup \{T_1\} ,$$

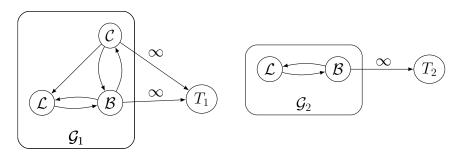
$$\mathcal{E}_1 = \mathcal{E} \cup \{(v, T_1) : v \in \mathcal{B} \cup \mathcal{C}\} ,$$

$$\forall v, w \in \mathcal{V}_1 \setminus \{T_1\}, DTr^1_{v \to w} = DTr_{v \to w} ,$$

$$\forall v \in \mathcal{B} \cup \mathcal{C}, DTr^1_{v \to T_1} = \infty ,$$

where $DTr_{v\to w}$ is the direct trust from v to w in \mathcal{G} and $DTr_{v\to w}^1$ is the direct trust from v to w in \mathcal{G}_1 .

Let also \mathcal{G}_2 be the induced graph that results around \mathcal{G}_1 if we refide the Sybil set, \mathcal{C} . We revail T_1 to T_2 and define $\mathcal{L}=\mathcal{V}\setminus(\mathcal{B}\cup\mathcal{C})$ as the set of legitimate players to facilitate somprehension.



Φιγ.8: Γραπης \mathcal{G}_1 ανδ \mathcal{G}_2

Αςςορδινή το τηθορέμ (4),

$$Tr_{A \to \mathcal{B} \cup \mathcal{C}} = maxFlow_1(A, T_1) \wedge Tr_{A \to \mathcal{B}} = maxFlow_2(A, T_2)$$
 . (22)

Ωε ωιλλ σηοώ τηστ τηε MaxFlow οφ εαςη οφ της τωο γραπης ςαν βε υσεδ το ςονστρυςτ α αλιδ φλοώ οφ εχυαλ αλυε φορ της οτηςρ γραπη. Της φλοώ $X_1=MaxFlow\left(A,T_1\right)$ ςαν βε υσεδ το ςονστρυςτ α αλιδ φλοώ οφ εχυαλ αλυε φορ της σεςονδ γραπη ιφ ώς σετ

$$\forall v \in \mathcal{V}_2 \setminus \mathcal{B}, \forall w \in \mathcal{V}_2, x_{vw,2} = x_{vw,1} ,$$

$$\forall v \in \mathcal{B}, x_{vT_2,2} = \sum_{w \in N_1^+(v)} x_{vw,1} ,$$

$$\forall v, w \in \mathcal{B}, x_{vw,2} = 0 .$$

Τηερεφορε

$$maxFlow_1(A, T_1) \leq maxFlow_2(A, T_2)$$

Λιχεωισε, της φλοω $X_2 = MaxFlow(A, T_2)$ is a αλιδ φλοω φορ \mathcal{G}_1 βεςαυσε \mathcal{G}_2 is an induced subgrpath of \mathcal{G}_1 . Therefore

$$maxFlow_1(A, T_1) \ge maxFlow_2(A, T_2)$$

Ωε ςονςλυδε τηατ

$$maxFlow(A, T_1) = maxFlow(A, T_2)$$
, (23)

thus $\varphi poul (22)$ and (23) the theorem holds.

2 Αλγοριτημς

Τηις αλγοριτημ ςαλλς της νεςεσσαρψ φυνςτιονς το πρεπαρε της νεω γραπη.

```
Εξεςυτε Τυρν
```

```
Ινπυτ : ολό γραπη \mathcal{G}_{j-1}, πλαψερ A \in \mathcal{V}_{j-1}, ολό ςαπιταλ Cap_{A,j-1}, ΤεντατιεΤυρν
```

Ουτπυτ : νεω γραπη \mathcal{G}_j , νεω ςαπιταλ $Cap_{A,j}$, νεω ηιστορψ \mathcal{H}_j

1 εξεςυτεΤυρν $(\mathcal{G}_{j-1},\ A,\ Cap_{A,j-1},\$ ΤεντατιεΤυρν) :

 $(Turn_j$, Νεωᾶπ) = αλιδατεΤυρν $(\mathcal{G}_{j-1}, A, Cap_{A,j-1},$ ΤεντατιεΤυρν)

ρετυρν(ςομμιτ $ext{T}$ υρν(\mathcal{G}_{j-1} , A, $Turn_j$, $ext{N}$ εω $ext{α}$ π))

Τηε φολλοωινη αλγοριτημ αλιδατες τηατ τηε τεντατιε τυρν προδυςεδ βψ τηε στρατεγψ ρεσπεςτς τηε ρυλες ιμποσεδ ον τυρνς. Ιφ τηε τυρν ις ιναλιδ, αν εμπτψ τυρν ις ρετυρνεδ.

ἄλιδατε Τυρν

```
Ινπυτ : ολδ \mathcal{G}_{j-1}, πλαψερ A \in \mathcal{V}_{j-1}, ολδ Cap_{A,j-1}, Τυρν Ουτπυτ : Turn_j, νεω Cap_{A,j}

αλιδατεΤυρν(\mathcal{G}_{j-1}, A, Cap_{A,j-1}, \text{Τυρν}) :

Y_{st} = Y_{add} = 0

Στολεν = Aδδεδ = \emptyset

φορ (αςτιον \in Τυρν)

αςτιον ματςη δο

ςασε Steal(\psi, w) δο

ιφ (\psi \ DTr_{w \to A, j-1} ορ \psi \ 0 ορ w \in \Sigmaτολεν)

ελσε Y_{st} + \psi \ \Sigmaτολεν = \Sigmaτολεν \cup \{w\}

ςασε Add(\psi, w) δο
```

Φιναλλψ, τηις αλγοριτημ αππλιες της τυρν το της ολδ γραπη ανδ ρετυρνς της νεω γραπη, αλονγ ωιτη της υπδατεδ ςαπιταλ ανδ ηιστορψ.

```
δμμιτ Τυρν  \text{Intut}: \text{ old } \mathcal{G}_{j-1}, \text{ planes } A \in \mathcal{V}_{j-1}, \text{ Newår, } Turn_j   \text{Output}: \text{ new } \mathcal{G}_j, \text{ new } Cap_{A,j}, \text{ new } \mathcal{H}_j   \text{committur}(\mathcal{G}_{j-1}, A, \text{ Newår, } Turn_j):   \text{ for } (v, w) \in \mathcal{E}_j) \text{ } DTr_{v \to w,j} = DTr_{v \to w,j-1}   \text{ for } (\text{action } \in Turn_j)   \text{ action } \text{ match } \text{ for }   \text{ case } Steal(\psi, w) \text{ for } DTr_{w \to A,j} = DTr_{w \to A,j-1} - y   \text{ case } Add(\psi, w) \text{ for } DTr_{A \to w,j} = DTr_{A \to w,j-1} + y   \text{ } Cap_{A,j} = \text{Newår} \cdot \mathcal{H}_j = (A, Turn_j)   \text{ peturn}(\mathcal{G}_j, Cap_{A,j}, \mathcal{H}_j)
```

Ιτ ις στραιγητφορωαρδ το εριφψ τηε ςομπατιβιλιτψ οφ τηε πρειους αλγοριτημς ωιτη τηε ςορρεσπονδινγ δεφινιτιονς.

Αναφορές

- 1. Sanghez Ω .: Lines of 'redit. https://yist.github.com/drwasho/2c40b91e169\psi5988618^\piartotart-3-web-of-credit (2016)
- 2. Ναχαμοτο Σ.: Βιτςοιν: Α Πεερ-το-Πεερ Ελεςτρονις ἃση Σψστεμ (2008)
- 3. Αντονοπουλος Α. Μ.: Μαστερινγ Βιτςοιν: Υνλοςχινγ Διγιταλ "ρψπτοςυρρενςιες. Ο- Ρειλλψ Μεδια, Ινς. (2014)
- 4. Καρλαν Δ., Μοβιυς Μ., Ροσενβλατ Τ., Σζειδλ Α.: Τρυστ ανδ σοςιαλ ςολλατεραλ. Της Χυαρτερλψ Θουρναλ οφ Εςονομιςς, ππ. 1307-1361 (2009)
- 5. δρμεν Τ. Η., Λεισερσον ". Ε., Ριεστ Ρ. Λ., Στειν ".: Ιντροδυςτιον το Αλγοριτημς (3ρδ εδ.). ΜΙΤ Πρεσς ανδ ΜςΓραω-Ηιλλ (2009)
- 6. Ορλιν Θ. Β.: Μαξ Φλοως ιν O(νμ) Τιμε, ορ Βεττερ. ΣΤΟ '13 Προςεεδινγς οφ τηε φορτψ-φιφτη αννυαλ Α Μ σψμποσιυμ ον Τηεορψ οφ ςομπυτινγ, ππ.765-774, Α Μ, Νεω Ψορχ, δοι:10.1145/2488608.2488705 (2013)
- 7. Δουζευρ Θ. Ρ.: Τηε Σψβιλ Αττας
χ. Ιντερνατιοναλ ωορχσησπ ον Πεερ-Το-Πεερ Σψστεμς (2002)
- 8. Ζιμμερμανν Π.: ΠΓΠ Σουρςε δδε ανδ Ιντερναλς. Τη
ε ΜΙΤ Πρεσς (1995)
- 9. αλάρκε Ι., Σανδβεργ Ο., Ωιλεψ Β., Ηουγ Τ. Ω.: Φρεενετ: Α Διστριβυτεδ Ανονψμους Ινφορματιον Στοράγε ανδ Ρετριεάλ Σψότεμ. Η. Φεδερρατή, Δεσιγνίνη Πριαςψ Ενηανςίνη Τεςηνολογίες ππ. 46-66, Βερχελεψ, ΥΣΑ: Σπρινγερ-έρλαγ Βερλίν Ηειδελβερη (2001)

- Αδαμς "., Λλοψδ Σ.: Υνδερστανδινγ ΠΚΙ: ςονςεπτς, στανδαρδς, ανδ δεπλοψμεντ ςονσιδερατιονς. Αδδισον-Ωεσλεψ Προφεσσιοναλ (2003)
- 11. Ποστ Α., Σηαη "., Μισλοε Α.: Βαζααρ: Στρενγτηενινη Υσερ Ρεπυτατιονς ιν Ονλινε Μαρχετπλαςες. Προςεεδινης οφ ΝΣΔΙ΄11: 8τη ΥΣΕΝΙΞ Σψμποσιυμ ον Νετωορχεδ Σψστεμς Δεσιγν ανδ Ιμπλεμεντατιον, π. 183 (2011)
- 12. Λαμπορτ Λ., Σηοσταχ Ρ., Πεασε Μ.: Τηε Βψζαντινε Γενεραλς Προβλεμ. Α Μ Τρανσαςτιονς ον Προγραμμινη Λανγυαγες ανδ Σψστεμς (ΤΟΠΛΑΣ) 4.3, ππ. 382-401 (1982)
- 13. Ηυψνη Τ. Δ., Θεννινγς Ν. Ρ., Σηαδβολτ Ν. Ρ.: Αν Ιντεγρατεδ Τρυστ ανδ Ρεπυτατιον Μοδελ φορ Οπεν Μυλτι-Αγεντ Σψστεμς. Αυτονομούς Αγεντς ανδ Μυλτι-Αγεντ Σψστεμς, 13(2), ππ. 119-154 (2006)
- Μιςηιαρδι Π., Μολα Ρ.: δρε: α δλλαβορατιε Ρεπυτατιον Μεςηανισμ το Ενφορςε Νοδε δοπερατιον ιν Μοβιλε Αδ-ηος Νετωορχς. Αδανςεδ δμμυνιςατιονς ανδ Μυλτιμεδια Σεςυριτψ, ππ. 107-121, Σπρινγερ ΥΣ (2002)
- 15. άννον Λ .: Οπεν Ρεπυτατιον: τηε Δεςεντραλιζεδ Ρεπυτατιον Πλατφορμ (2015) ηττπς: //οπενρεπυτατιον.νετ/οπεν-ρεπυτατιον-ηιγη-λεελ-ωηιτεπαπερ.πδφ
- 16. Γρϋνερτ Α., Ηυδερτ Σ., Κöνιγ Σ., Καφφιλλε Σ., Ω ιρτζ Γ.: Δεςεντραλιζεδ Ρεπυτατιον Μαναγεμεντ φορ δοπερατινγ Σοφτωαρε Αγεντς ιν Οπεν Μυλτι-Αγεντ Σψστεμς. ITSΣΑ, 1(4), ππ. 363-368 (2006)
- 17. Ρεπαντίς Τ., Καλογεραχί ".: Δεςεντραλίζεδ Τρυστ Μαναγεμέντ φορ Αδ-ηος Πεερτο-Πεέρ Νετωορχς. Προςεεδινής οφ της 4τη Ιντερνατίοναλ Ωορχόηοπ ον Μιδδλεωαρέ φορ Περασίε ανδ Αδ-ηος δμπυτίνή, ΜΠΑ" 2006, π. 6, Α"Μ (2006)
- 18. Μυι Λ., Μοητασηεμι Μ., Ηαλβερσταδτ Α.: Α δμπυτατιοναλ Μοδελ οφ Τρυστ ανδ Ρεπυτατιον. Σψστεμ Σςιενςες, 2002. ΗΓΣΣ. Προςεεδινγς οφ τηε 35τη Αννυαλ Ηαωαιι Ιντερνατιοναλ δνφερενςε, ππ. 2431-2439 IEEE (2002)
- 19. δμμερς
ε Β. Ε., Θ΄ σανγ Α., Ισμαίλ Ρ.: Της Βετα Ρεπυτατίον Σψστεμ. Προς
εεδινγς οφ της 15τη Βλεδ Ελεςτρονίς δμμερςς δνφερένς
ε (2002)
- 20. Συρψαναραψανα Γ., Ερενχραντζ Θ. Ρ., Ταψλορ Ρ. Ν.: Αν Αρςηιτεςτυραλ Αππροαςη φορ Δεςεντραλιζεδ Τρυστ Μαναγεμεντ. ΙΕΕΕ Ιντερνετ δμπυτινγ, 9(6), ππ. 16-23 (2005)
- 21. ἴσαν Α., Ποπ Φ., ριστεα ΄.: Δεςεντραλιζεδ Τρυστ Μαναγεμεντ ιν Πεερ-το-Πεερ Σψστεμς. 10τη Ιντερνατιοναλ Σψμποσιυμ ον Παραλλελ ανδ Διστριβυτεδ δμπυτινγ, ππ. 232-239, IEEE (2011)
- 22. Συρψαναραψανα Γ., Διαλλο Μ., Ταψλορ Ρ. Ν.: Α Γενερις Φραμεωορκ φορ Μοδελινγ Δεςεντραλίζεδ Ρεπυτατιον-Βασεδ Τρυστ Μοδελς. 14τη Α΄Μ ΣιγΣοφτ Σψμποσιυμ ον Φουνδατιονς οφ Σοφτωαρε Ενγινεερινγ (2006)
- 23. άροννι Γ.: Ωαλκινή της ωεβ οφ τρυστ. Εναβλινή Τεςηνολογίες: Ινφραστρυςτυρε φορ δλλαβορατίε Εντερπρίσες, ΩΕΤ ΓΈ 2000, Προςεεδινής, ΙΕΕΕ 9τη Ιντερνατίοναλ Ωορχσήσης, ππ. 153-158 (2000)
- 24. Penning H.P.: PPP paths paths ber papils H.P.: PPP paths paths below the second paths of the second paths and paths below the second paths are second paths and paths below the second paths are second paths and paths are second paths and paths are second paths are second paths are second paths and paths are second paths are
- 25. Γολλμανν Δ.: Ω ηψ τρυστ ις βαδ φορ σεςυριτψ. Ελεςτρονις νοτες ιν τηεορετιςαλ ςομπυτερ σςιενςε, 157(3), 3-9 (2006)
- 26. Σοσκα Κ., Κωον Α., ἣριστιν Ν., Δεαδας Σ.: Βεαερ: Α Δεςεντραλιζεδ Ανονψμους Μαρκετπλαςε ωιτη Σεςυρε Ρεπυτατιον (2016)
- 27. Ζινδρος Δ. Σ.: Τρυστ ιν Δεςεντραλιζεδ Ανονψμους Μαρχετπλαςες (2015)
- 28. ΔεΦιγυειρεδο Δ. Δ. Β., Βαρρ Ε. Τ.: Τρυστ Δ αις: Α Νον-Εξπλοιταβλε Ονλινε Ρεπυτατιον Σψστεμ. Ε΄, ὅλ. 5, ππ. 274-283 (2005)
- 29. Φυγγερ Ρ.: Μονεψ ας ΙΟΥς ιν Σοςιαλ Τρυστ Νετωορχς & Α Προποσαλ φορ α Δεςεντραλιζεδ θρρενςψ Νετωορχ Προτοςολ.

- 30. Σςηωαρτζ Δ., Ψουνγς Ν., Βρίττο, Α.: Τηε Ριππλε προτοςολ ςονσενσυς αλγοριτημ. Ριππλε Λαβς Ινς Ωηίτε Παπερ, 5 (2014) ηττπ://αρςηιε.ριππλε-προθεςτ. οργ/δεςεντραλιζεδςυρρενςψ.πδφ (2004)
- 31. Μαζιερες, Δ .: Τηε στελλαρ ζονσενσυς προτοςολ: Α φεδερατεδ μοδελ φορ ιντερνετλεελ ζονσενσυς. Στελλαρ Δ εελοπμεντ Φουνδατιον (2015)
- 32. Ναραψαναν Α., Σηματικο ".: Δε-ανονψμίζινη Σοςιαλ Νετωορκς. ΣΠ '09 Προςεεδινης οφ τηε 2009 30τη ΙΕΕΕ Σψμποσιυμ ον Σεςυριτψ ανδ Πριαςψ, ππ. 173-187, $10.1109/\Sigma\Pi.2009.22$ (2009)
- 33. Μαλαολτα Γ., Μορενο-Σανςηεζ Π., Κατε Α., Μαφφει Μ.: Σιλεντ Ω ηισπερς: Ενφορςινη Σεςυριτψ ανδ Πριαςψ ιν Δεςεντραλίζεδ "ρεδιτ Νετωορκς.
- 34. Μορενο-Σανςηεζ Π., Κατε Α., Μαφφει Μ., Πεςινα Κ.: Πριαςψ πρεσερινη παψμεντς ιν ςρεδιτ νετωορκς. Νετωορκ ανδ Διστριβυτεδ Σεςυριτψ Σψμποσιυμ (2015)
- 35. Κονφορτψ Δ ., Αδαμ Ψ ., Εστραδα Δ ., Μερεδιτη Λ . Γ.: Σψνερεο: Τηε Δ εςεντραλιζεδ ανδ Δ ιστριβυτεδ Σοςιαλ Νετωορχ (2015)
- 36. Αηυθα Ρ. Κ., Μαγναντι Τ. Λ., Ορλιν Θ. Β.: Νετωορχ Φλοως: Τηεορψ, Αλγοριτημς, ανδ Αππλιςατιονς. Πρεντιςε-Ηαλλ (1993) ηττπς://οςω.μιτ.εδυ. Λιςενσε: "ρεατιε δμμονς ΒΨ-Ν"-ΣΑ. (Φαλλ 2010)
- 37. Θώσανγ Α., Ισμαίλ Ρ., Βοψδ ".: Α Συρεψ οφ Τρυστ ανδ Ρεπυτατίον Σψστεμς φορ Ονλίνε Σερίζε Προισίον. Δεζίσιον Συππορτ Σψστεμς, 43(2), ππ. 618-644 (2007)