CS251 Mùa thu năm 2023

(cs251.stanford.edu)



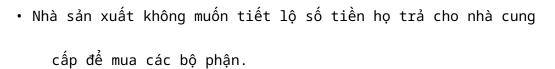
# Quyền riêng tư trên Blockchain

Dan Boneh

[dự án #4 đã đư ợc đăng]

### Nhu cầu về quyền riêng tư trong hệ thống tài chính

Quyền riêng tư của chuỗi cung ứng:





#### Quyền riêng tư thanh toán:

- Một công ty trả lương cho nhân viên bằng tiền điện tử muốn giữ danh sách của nhân viên và tiền lương riêng tư .
- Ngư ời dùng cuối cần sự riêng tư khi cho thuê, tặng, mua hàng

Quyền riêng tư về logic kinh doanh: Mã của hợp đồng thông minh có thể riêng tư không?

### Nhu cầu về quyền riêng tư trong hệ thống tài chính

Đường bo+om:

Blockchain không thể đạt được tiềm năng đầy đủ của chúng nếu không có một số hình thức giao dịch riêng từ

### Các loại quyền riêng tư

Bí danh: (quyền riêng tư yếu) • Mỗi người dùng đều có một bí danh nhất quán trong thời gian dài (ví dụ: reddit)

• Ưu điểm: reputaFon •

Như ơc điểm: liên kết đến danh tính thực tế có thể bị rò rỉ qua Fme

Hoàn toàn ẩn danh: Giao dịch của người dùng không thể liên kết

• Không ai có thế biết được liệu hai giao dịch có đến từ cùng một địa chỉ hay không

# Một câu hỏi khó: quyền riêng tư khỏi ai?

Không có sự riêng tư:

Mọi người đều có thể xem tất cả các giao dịch





Quyền riêng tư của công chúng:

Chỉ có ngư ời điều hành đáng tin

cậy mới có thể xem các giao dịch

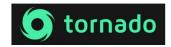




Quyền riêng tư bán đầy đủ: chỉ có cơ quan thực thi pháp luật "địa phư ơ ng" mới có thể xem các giao dịch

sự riêng tư hoàn toàn:

không ai có thể nhìn thấy giao dịch



### Các khía cạnh tiêu cực của sự riêng tư hoàn toàn

Làm thế nào để ngăn chặn hoạt động tội phạm?

#### Thách thức:

- Làm thế nào để hỗ trợ các ứng dụng tích cực của
   thanh toán tư nhân như ng ngăn chặn các khoản thanh toán tiêu cực?
- Chúng ta có thể đảm bảo tuân thủ pháp luật trong khi vẫn bảo vệ đư ợc quyền riêng tư không?
- Đúng! Công nghệ chính: bằng chứng không kiến thức



Machine Translated by Google

### Bitcoin và Ethereum có riêng tư không?

Hệ thống cơ sở chắc chắn không phải là.

### Quyền riêng tư trong Ethereum?

• Mọi số dư tài khoản đều công khai • Đối

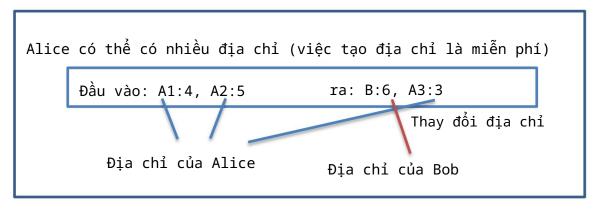
với Dapp: mã và trạng thái nội bộ đều công khai

• Tất cả các giao dịch tài khoản đư ợc liên kết với tài khoản

etherscan.io: Địa chỉ 0x1654b0c3f62902d7A86237.			Txn Hash	Method (i)	Block
		•	0x0269eff8b4196558c07	Set Approval For	13426561
Balance:	1.114479450024297906 Ether	•	0xa3dacb0e7c579a99cd	Cancel Order_	13397993
Ether Value:	\$4,286.34 (@ \$3,846.05/ETH)	•	0x73785abcc7ccf030d6a	Set Approval For	13387834
		•	0x1463293c495069d61c	Atomic Match_	13387703

#### Quyền riêng tử trong Bitcoin?





Dữ liệu giao dịch có thể được sử dụng để liên kết một địa chỉ với một danh tính vật lý

(phân tích chuỗi)

# <u>Liên kết địa chỉ với danh tính</u>

đầu vào: A1: 4, A2: 5 đầu ra: B: 6, A3: 3

Alice mua một cuốn sách từ một thương gia: •

Alice biết được một trong những địa chỉ của thương gia

(B) • Thương gia liên kết ba địa chỉ với Alice (A1, A2, A3)

Alice sử dụng một sàn giao dịch (ETH USD) •

BSA: một sàn giao dịch của Hoa Kỳ phải thực hiện KYC (biết khách hàng của bạn)

. thu thập và xác minh ID của Alice

• Trao đổi liên kết Alice đến địa chỉ của cô ấy (A1, A2, A3)

### Chiến lược ẩn danh: Thành ngữ sử dụng

Một chiến lược chung để khử ẩn danh địa chỉ Bitcoin

Phư ơ ng pháp 1:

Hai địa chỉ đư ợc nhập vào TX cả hai

địa chỉ đều được kiểm soát bởi cùng một thực thể

• c2561b292ed4878bb28478a8cafd1f99a01faeb9c5a906715fa595cac0e	e8d1d8	Ē	minec	i Арг 10, 2017 12:38:00 АМ
16k4365RzdeCPKGwJDNNBEkXj696MbChwx 0.53333328 BTC	1	>	1JgVBpw5TDMTRoZXg9XpPDQRRHtNb5CsPA	0.01031593 BTC (U)
1Bsh4KD9ZJT4dJcoo7S5uS1jvtmtVmREb7 1.47877788 BTC			1AFLhD4EtG2uZmFxmfdXCyGUNqCqD5887u	2 BTC (S)
FEE: 0.00179523 BTC			1 CONFIRMATIONS	2.01031593 BTC

### Chiến lược ẩn danh: Thành ngữ sử dụng

#### Phư ơ ng pháp 2:

Địa chỉ thay đổi được kiểm soát bởi cùng một người dùng như địa chỉ đầu vào Địa chỉ thay đổi là gì? • Heuristic: một đia chỉ mới nhân được ít hơn mọi đầu vào



#### Một thí nghiệm Bitcoin [Meiklejohn, et al.]

bước 1: Heuristic 1 và 2 cụm 3,3M

bư ớc 2: 1070 địa chỉ đư ợc xác định bằng cách tư ơ ng tác với các thư ơ ng gia

• Coinbase, Kraken, .

Bư ớc 3: bây giờ 15% tổng số địa chỉ đã đư ợc xác định

• Tìm hiểu tống tài sản cho tất cả các cụm

bitcoin-24

deepobit alubit bitcoinica

bitcoin de groon

allik road

anybitcoin

bitco

skpaytstamp
bitlicor

jibigpay

bitnit
be dice
satoshi

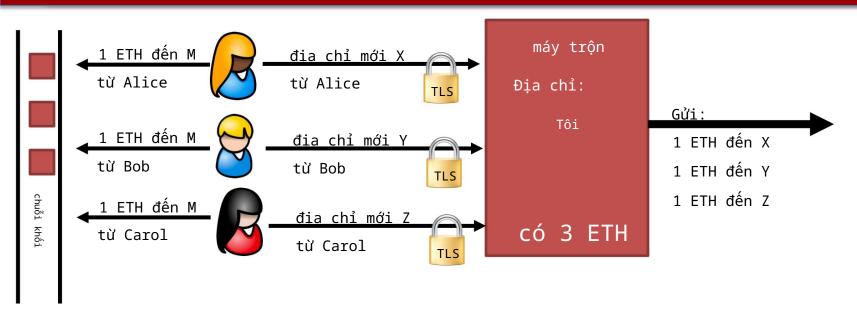
clone dice

Những nỗ lực thư ơ ng mại: Chainalysis, EllipFc, .

Machine Translated by Google

### Tiền riêng tư trên Blockchain công khai

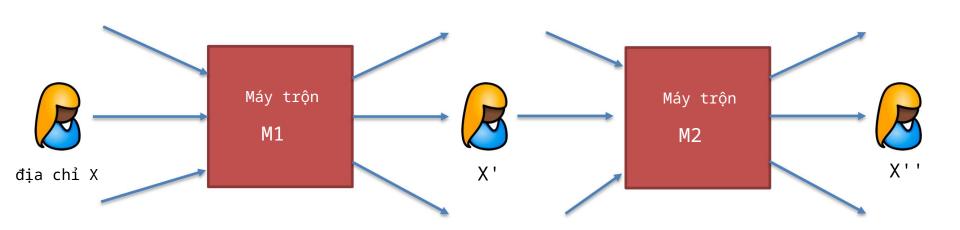
# Cố gắng 1: trộn đơ n giản



Người quan sát biết Y thuộc về một trong {Alice, Bob, Carol} như ng không biết Y thuộc về ai bộ ẩn danh có kích thước 3.

Vấn đề: (i) máy trộn M biết xáo trộn, (ii) máy trộn có thể trốn thoát với 3 ETH !!

## Tăng cư ờng bộ ẩn danh



M1: trộn các đầu vào từ người dùng X' có kích thước tập ẩn danh =

M2: kết quả đầu ra từ bộ trộn X'' có kích thư ớc thiết lập ẩn danh = ×

Quyền riêng tư : miễn là một trong hai người M1 hoặc M2 trung thực

# Trộn an toàn mà không cần máy trộn?

Vấn đề: Mixer có thể bỏ trốn với tiền hoặc tiết lộ sự xáo trộn.

Chúng ta có thể trộn an toàn mà không cần máy trộn đáng tin cậy không? Câu trả lời: Có!

- trên Bitcoin: CoinJoin (đư ợc sử dụng bởi, ví dụ, ví Wasabi)
- trên Ethereum: Tornado cash, Privacy Pools, .
  - . một máy trộn đơn sử dụng bản in thử ZK bài giảng tiếp theo

# CoinJoin: Trộn Bitcoin mà không cần Mixer

Bối cảnh: Alice, Bob và Carol muốn gặp nhau.

Alice sở hữu UTXO A1:5, Bob sở hữu UTXO B1:3, Carol sở hữu C1:2



A1: 5, A3 (thay đổi địa chỉ)

A2 (địa chỉ kết hợp sau qua Tor)



B1: 3, B3 (thay đổi địa chỉ)

B2 (địa chỉ sau khi kết hợp qua Tor)



(giống như Alice và Bob)



A1: 5, A3

B1: 3, B3

C1: 2, C3

Diễn đàn

công cộng B2, A2, C2

địa bỗn hơ

chỉ hỗn hợp

# CoinJoin: Trộn Bitcoin mà không cần Mixer

CoinJoin TX: cả ba đều chuẩn bị và ký các Tx sau:

 đầu vào (không riêng tử): A1: 5, B1: 3, C1: 2

 đầu ra (riêng tử):
 B2: 2, A2: 2, C2: 2

 đầu ra (không riêng tử): A3: 3, B3: 1

Tất cả các UTXO hỗn hợp đều có cùng giá trị = min đầu vào (2 trong trường hợp này)

Cả ba bài đăng chữ ký trên Pastebin một trong số chúng đăng Tx trên chuỗi.

### Như ợc điểm của Coinjoin

Trong thực tế: mỗi CoinJoin Tx kết hợp khoảng 40 đầu <u>vào • Tx</u>

lớn: 40 đầu vào, 80 đầu ra

Tất cả người tham gia phải ký CoinJoin Tx để nó có hiệu lực đảm bảo tất cả họ đều chấp thuận CoinJoin Tx

. như ng bất kỳ ai trong số họ cũng có thể phá vỡ quá trình

## Không chỉ đơn giản là trộn

Giao dịch riêng tư trên blockchain công khai

# Chúng ta có thể thực hiện giao dịch riêng tư trên blockchain công khai không?

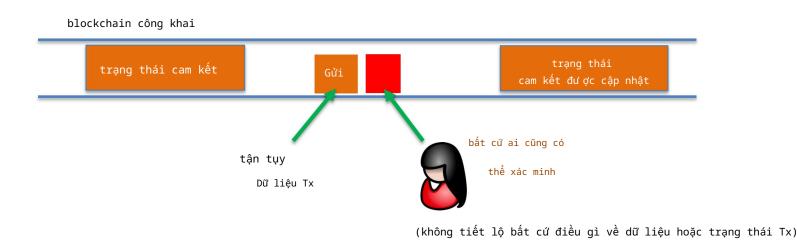
#### Lý luận ngây thơ:

khả năng xác minh phổ quát dữ liệu giao dịch phải đư ợc công khai nếu không thì làm sao chúng ta có thể xác minh Tx??

phép thuật mật mã Tx riêng tư trên blockchain có thể xác minh công khai

Công cụ tiền điện tử: cam kết và bằng chứng không kiến thức

#### Một mô hình cho Tx tư nhân



Dữ liệu đã cam kết: cam kết ngắn (ẩn) trên chuỗi

Bằng chứng : bằng chứng ngắn gọn không có kiến thức rằng

- (1) dữ liệu Tx đã cam kết phù hợp với trạng thái hiện tại đã cam kết và
- (2) trạng thái cập nhật đã cam kết là chính xác

## Đánh giá: cam kết mật mã

Cam kết mật mã: mô phỏng một phong bì







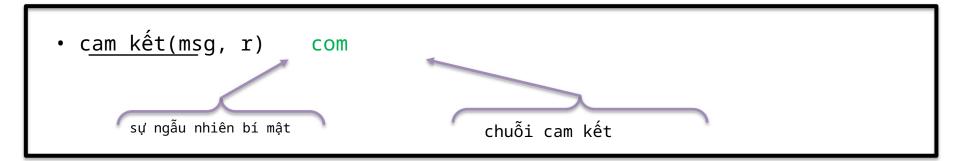


Nhiều ứng dụng: ví dụ, DAPP cho phiên đấu giá kín

- Mỗi người tham gia cam kết với giá thầu của mình,
- Khi tất cả các giá thầu đã được đưa ra, mọi người đều mở cam kết của mình

# Cam kết mật mã

Cú pháp: một lược đồ cam kết là hai thuật toán



• xác minh(msg, com, r) chấp nhận hoặc từ chối

bất kỳ ai cũng có thể xác minh rằng cam kết đã được mở đúng cách

# Cam kết: bảo mật proper6es

ẩ<u>n: com k</u>hông tiết lộ bất cứ điều gì về dữ liệu đã cam kết
 commit(m, r) com, và r đư ợc lấy mẫu đồng đều trong một tập hợp
 thì com độc lập về mặt thống kê với m

## Ví dụ: cam kết dựa trên băm

```
Sửa hàm băm>on : × (ví dụ: SHA256)

chống va chạm ở đâu, và | | | |
```

```
• cam kết( , ): com = ( , )
```

verify( , com, ): chấp nhận nếu com = ( , )

ràng buộc: theo sau từ khả năng chống va chạm của ẩn: theo sau từ một giả định nhẹ>trên trên

# zk-SNARK là gì?

Bằng chứng không kiến thức ngắn gọn:

một công cụ quan trọng cho quyền riêng tư trên blockchain

# zk-SNARK là gì? (trực giác)

SNARK: một bằng chứng ngắn gọn cho thấy một tuyên bố nào đó là đúng

Ví dụ câu lệnh: "Tôi biết một số sao cho SHA256( ) = 0"

• SNARK: bằng chứng "ngắn" và "nhanh" để xác minh

ւանոտ là 1GB thì bằng chứng tầm thư ờng (thông điệp) không phải là cả hai]

• zk-SNARK: bằng chứng "không tiết lộ điều gì" về

### Lợi ích thư ơ ng mại trong SNARKs





















Nhiều ứng dụng xây dựng hơn sử dụng SNARK

# Ứng dụng Blockchain I

Gia công phần mềm tính toán/trên: (không cần kiến thức cơ bản)

Chuỗi L1 nhanh chóng xác minh công việc của dịch vụ ngoài chuỗi

Để giảm thiểu khí: cần một bằng chứng ngắn, nhanh chóng để xác minh

Ví dụ: •

Khả năng mở rộng: dịch vụ ngoài chuỗi Rollups dựa
trên bằng chứng (zkRollup) xử lý một loạt Tx;
Chuỗi L1 xác minh bằng chứng ngắn gọn rằng Tx đã đư ợc xử lý chính xác

Kết nối các blockchain: bằng chứng về sự đồng thuận (zkBridge)
 Chuỗi A đư a ra bằng chứng ngắn gọn về trạng thái của nó. Chuỗi B xác minh.

# Ứng dụng Blockchain II

Một số ứng dụng không yêu cầu kiến thức (quyền riêng tư ):

- Giao dịch riêng tư trên blockchain công khai: -

bằng chứng zk cho thấy giao dịch riêng tư là hợp lệ (Tornado cash, Zcash, IronFish, Aleo)

• Tuân thủ: • Bằng

chứng cho thấy một giao dịch tư nhân tuân thủ luật ngân hàng (Espresso) • Bằng chứng cho thấy một sàn giao dịch có khả năng thanh toán trong điều kiện không có kiến thức (Raposa)

Thêm thông tin về các ứng dụng blockchain này trong một phút

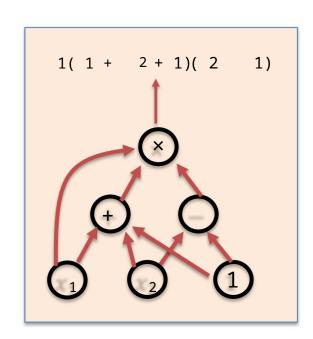
# Nhiều ứng dụng không phải blockchain

Blockchain thúc đẩy sự phát triển của SNARK

. như ng nhiều ứng dụng không phải blockchain đư ợc hư ởng lợi

### Mạch số học

- Sửa một trường hữu hạn = $\{0, ., 1\}$ với một số nguyên tố p>2.
- Mạch số học/c:
  - đồ thị có hư ớng không có chu trình (DAG) trong đó
     các nút bên trong đư ợc gắn nhãn +, hoặc ×
     đầu vào đư ợc dán nhãn 1, 1, . ,
  - định nghĩa một đa thức n biến với một đánh giá>về công thức
- | | = # cổng trong



# Mạch số học thú vị

```
Ví du:
```

• Chash(h, m): đầu ra 0 nếu SHA256(m) = h ,  $vac{a}$  0 nếu không Kiểm tra(h, m) = (h - SHA256(m)) , |Chash|  $\approx$  20K cổng

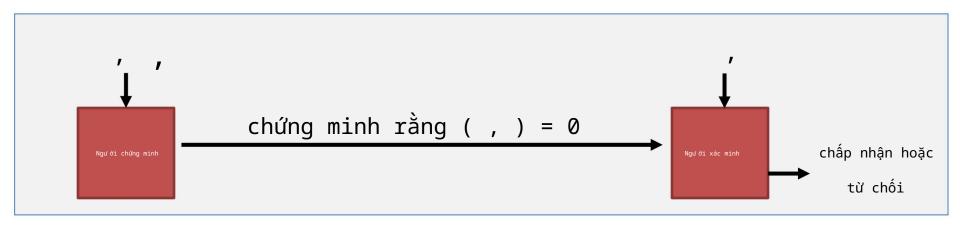
• Csig(pk, m, σ): đưa ra 0 nếu σ là chữ ký ECDSA hợp lệ trên m đối với pk

### (tiền xử lý) NARK: Lập luận không tư ơ ng tác của kiến thức

```
Mạch số học công cộng:

tuyên bố công khai trong!

Tiền xử lý (thiết lập): S() tham số công khai (, )
```



### (tiền xử lý) NARK: Lập luận không tư ơ ng tác của kiến thức

NARK tiền xử lý là bộ ba (S, P, V):

- S( ) tham số công khai ( , ) cho người chứng minh và người xác minh
- P( , , ) bằng chứng
- V( , , ) chấp nhận hoặc từ chối

### NARK: yêu cầu (không chính thức)

```
Ngư ời chứng minh P( , , )

bằng chứng

chấp nhận hoặc từ chối
```

```
Hoàn thành: , : ( , ) = 0 Pr[ V( , , , P( , , )) = chấp nhận ] = 1 âm thanh kiến thức: V chấp nhận P "biết" st (một trình ( , ) = 0 trích xuất có thể trích xuất một giá trị hợp lệ từ P)

Tùy chọn: Không có kiến thức: ( , , , , ) "không tiết lộ điều gì" về
```

### SNARK: Một lập luận ngắn gọn về kiến thức

```
Một NARK tiền xử lý ngắn gọn là bộ ba (S, P, V):
• S( ) tham số công khai ( , ) cho người chứng minh và người xác minh
                                                                    (| | |)
• P( , , ) ban ch und minh ng n ; len() = .(
                                      Fme(V) = .(|,|
• V( , , ) nh<u>anh chóng để xác min</u>h ;
         - "tóm tắt" ngắn gọn về mạch điện
                                                   V không có thời gian để đọc!!
         [ đối với một số SNARK, (le)h = thời (giàn = (1)]
```

### SNARK: Một lập luận ngắn gọn về kiến thức

SNARK: một NARC (hoàn chỉnh và có kiến thức) ngắn gọn

zk-SNARK: một SNARK cũng không có kiến thức

### SNARK tầm thư ờng không phải là SNARK

- (a) Ngư ời chứng minh gửi cho ngư ời xác minh,
- (b) Người xác minh kiểm tra xem ( , ) = 0 hay không và chấp nhận nếu đúng.

#### Vấn đề với điều này:

- (1) có thể dài: chúng tôi muốn một bằng chứng "ngắn"
- (2) compuFng ( , ) có thể khó: chúng ta muốn một trình xác minh "nhanh"
- (3) có thể là bí mật: ngư ời chứng minh có thể không muốn tiết lộ

để xác minh

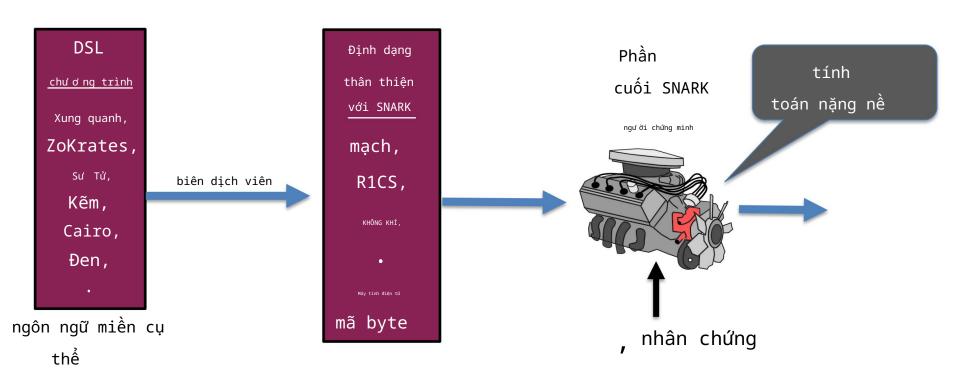
### Vư ờn thú SNARK. bài giảng tiếp theo



NGAY ĐƠ	Chống đạn	Groth16	Song Tử
Plonky2	Halo2	Tiếng kêu	TỐI TĂM
Phân tích	Tân tinh	Cá cờ	Siêu Plonk
chòm sao Orion	Chuột đá	Âm thanh	
Ngư ời Sparta			

Mở: một SNARK để thống trị tất cả

# SNARK trong thực tế



# KẾT THÚC BÀI GIẢNG

Bài giảng tiếp

theo: thêm về zk-SNARK và ứng dụng của chúng