

## https://github.com/nobitex/sigmab

```
☐ sigmab Public

Private Proof of Reserves 

Circom ☆ 63 ♀ 3
```







## اولین بار در دنیا

نوبیتکس لبز بهعنوان بازوی تحقیقاتی نوبیتکس، با در کنار هم قرار دادن تکنولوژیها و روشهای روز دنیای رمزنگاری، پروتکل جدیدی برای اثبات اندوخته طراحی و پیادهسازی کرده است که در آن علاوه بر حریم خصوصی کاربران، حریم خصوصی کیف پولهای امانی نوبیتکس نیز حفظ میشود.



#### اثبات دانش-صفر

0 :=

فرض کنید که f تابعی است که چند ورودی میگیرد و یک خروجی میدهد. اثباتهای دانش-صفر، پروتکل های رمزنگاری هستند که ما را قادر میسازند ثابت کنیم ورودی هایی را میدانیم که در صورت اعمال f روی آنها، خروجی برابر یک مقدار خاص میشود. با استفاده از اثباتهای دانش-صفر و تعهد های رمزی، میتوانیم نوعی «لیست بدهی خصوصی» طراحی کنیم.

## ليست يدهى خصوصي

فرض کنید که بجای انتشار عمومی لیست بدهی، از آن Hash میگیریم و آن را انتشار میدهیم. با اینکار به لیست بدهی متعهد مىشويم. حال فرض كنيد كه تابع  $f_1$  با مشخصات زير داريم:

$$f_1(L, i) = (h(L), \sum_k L[k]_{balance}, L[i]_{id}, L[i]_{balance})$$

این تابع لیست بدهی (L) و یک اندیس (i) را به عنوان ورودی دریافت میکند و یک چهار تایی را به عنوان خروجی بر میگر داند:

- h(L) مش لیست بدهی است.
- $\sum_{k} L[k]_{balance}$  مجموع همه بدهی های موجود در لیست است.
- $L[i]_{id}$  ستاسه i-امین کاربر موجود در لیست بدهی است i-امین کاربر موجود در لیست بدهی است.
- $L[i]_{balance}$  ست بدهی است کاربر موجود در لیست بدهی است کاربر موجود در الیست بدهی است -i
- حال فرض کنید که نوبیتکس ابتدا لیست بدهی L را با توجه به لیست کاربران خود میسازد و هش آن را (C=h(L)) بصورت عمومی منتشر میکند. سپس با استفاده از اثباتهای دانش-صفر ثابت میکند که ورودی هایی را برای تابع  $f_1$  میداند که باعث خروجی (C,T,K,V) می شود. در صورت برابر بودن C خروجی با C اولیه اعلام شده توسط نوبیتکس، عملا نوبیتکس ثابت کرده است که:
  - اولا: مجموع موجودی های کاربران برابر T است.
  - دوما: شخصی داخل لیست وجود دارد که شناسه او برابر K است.
  - سوما: موجودی همان شخص داخل لیست برابر V است.
  - آتوسا با دریافت این اثبات و بررسی برابر بودن C با تعهد لیست بدهی ها که نوبیتکس از قبل اعلام کرده بود، قانع میشود که
  - هنگام متعهد شدن نوبیتکس به لیست بدهی، آتوسا (با شناسه V) و V واحد رمزارز او نیز در نظر گرفته شده اند. همچنین آتوسا متوجه می شود که مقدار کل بدهی اعلامی نوبیتکس برابر T است.
    - آتوسا می تواند مقدار T را با مقدار کل اندوخته های نوبیتکس (که n است) مقایسه کند.

#### شرکت کننده ها

لیست افرادی که در فرایند راهاندازی امن سیگما-بی شرکت کرده اند:

- کیوان کامبخش
- محمدعلی حیدری
  - يرديس طولابي
    - حمید باطنی
  - عليرضا مفتخر
- امير حسين آذريور
- امير حسين حسنيني
- امير على آذريور
- محمد سهراب ثامنی
  - نیما یز دان مهر
- پریسا حسنی زاده
- شهریار ابراهیمی
- سياوش تفضلي
- پدر ام میر شاه
- عباس آشتیانی
- على مقصودي
- آر ش فتاحز اده
- امید مسگرها

### Contributors 16

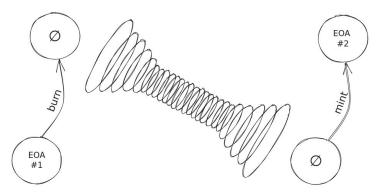


+ 2 contributors

دور ریختن زباله ها سمی حتی توسط یکی از این افراد باعث میشود اطمینان حاصل کنیم که تولید اثباتهای جعلی امکانپذیر نىست.

### EIP-7503

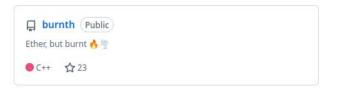
#### Zero-Knowledge Wormholes



EIP | Slides | GitHub | Discuss

By Nobitex Labs

## https://github.com/nobitex/burnth











## EIP-7503: Zero-Knowledge Wormholes ○ ↔

### Enable minting of secretly burnt Ethers as a native privacy solution for Ethereum

Authors Keyvan Kambakhsh (@keyvank), Hamid Bateni (@irnb), Amir Kahoori <a.kahoorizadeh@gmail.com>, Nobitex

Labs <labs@nobitex.ir>, 0xwormhole (@0xwormhole)

Created 2023-08-14

Discussion Link https://ethereum-magicians.org/t/eip-7503-zero-knowledge-wormholes-private-proof-of-burn-ppob/15456

Requires EIP-2718, EIP-4844, EIP-7708

### Table of Contents

- Abstract
- Specification
  - Parameters
- Rationale
  - Scalability Implications
- Backwards Compatibility
- Reference Implementation
  - ZK-SNARK Implementation
- Security Considerations
- Copyright

### Abstract

While researching on privacy solutions and applications of ZKP, we discovered a technique, by which people can burn their digital asset (E.g ETH) by sending it to an unspendable address, and later build a ZK proof showing that some amount of tokens reside in an account that are

# https://github.com/nobitex/xevm





