



دانشگاه صنعتی اصفهان دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر

تحلیل شبکه پیچیده از شبکه تراکنش بیت کوین [۱]

گزارش پایانی درس ارائه مطلب

مسيح تنورساز

استاد درس

دكتر محمدحسين منشئي



دانشگاه صنعتی اصفهان دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر

گزارش پایانی درس ارائه مطلب - آقای مسیح تنورساز

تحت عنوان

تحلیل شبکه پیچیده از شبکه تراکنش بیت کوین

تشكر و قدرداني

پروردگار منّان را سپاسگزارم

فهرست مطالب

| فحه | | عنوان |
|------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------|---------------|
| شش | ب | فهرست مطاله |
| هشت | ير | فهرست تصاو |
| نه | ل | فهرست جداو |
| ١ | | چکیده |
| ۲ | 4. | فصل اول: مقده |
| ٣ | ى بر بلاكچين | ۱ - ۱ مقدمها |
| ٣ | ١ مفهوم بلاكچين | -1-1 |
| ۴ | ۲ نحوه کار بلاکچین | -1-1 |
| ۵ | ۳ مزایای بلاکچین | -1-1 |
| ۶ | ی بر شبکههای پیچیده | ۱ - ۲ مقدمها |
| ۶ | ۱ ویژگیهای شبکههای پیچیده | - Y - I |
| ٧ | ر شبکه بیتکوین | ۱ - ۳ ساختار |
| ٨ | داری از شبکه بیتکوین | ۱-۴ نمونهبر |
| ٨ | ۱ روش نمونه برداری RWFB | -4-1 |
| ٩ | ۲ ارزیابی روش نمونهبرداری RWFB | -4-1 |
| 1. | ل شبکههای پیچیده | فصل دوم: تحلي |
| ١. | درجه | ۲-۱ توزیع |
| ١١ | خوشهبندی و طول کوتاهترین مسیر | ۲-۲ ضریب |
| ١١ | ۱ اثر جهان کوچک در شبکه بیتکوین | - Y - Y |
| ١٢ | ای متصل | ۲-۳ مولفه |
| ١٢ | ى | ۲-۴ مرکزیّد |
| ۱۳ | ۱ مرکزیّت شبکه | - 4 - 7 |
| 14 | اسب | ۲-۵ عدم تن |
| 1 16 | المُ گَارِينَ مِينَ اللَّهُ عَلَيْهِ مِنْ اللَّهِ عَلَيْهِ مِنْ اللَّهِ عَلَيْهِ عَلَيْهِ عَلَيْهِ عَلَيْهِ عَ | Y |

| 18 | ندی | فصل سوم: جمعبا |
|----|-----|----------------|
| 18 | | ۳-۱ نتایج . |
| ۱۸ | | مراجع |

فهرست تصاوير

| ٣ | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | ڹ | ؙڿ | 5) | ، بلا | کلی | ر آ | ختا | سا | ١ | - ۱ |
|---|--|--|--|--|--|--|--|--|--|--|---|----|---|----|----|-----|-----|-----|----|----|---|----|----|-----|----|----|----|----|----|-------|-----|-----|-----|----|---|-----|
| ٧ | | | | | | | | | | | [| ١] | ب | خد | نت | ه م | گره | = , | ١. | ٠, | • | با | :ن | ئوي | تَ | بي | نش | إك | تر | که | شب | از | ایی | نم | ۲ | - ١ |

فهرست جداول

| 9 | K-S D-statistic | های نمونه ر داری با استفاده از | ۱ – ۱ مقایسه روش |
|---|-----------------|--------------------------------|------------------|

چکیده

تحلیل شبکههای پیچیده ابه عنوان یکی از شاخههای نوین علم شبکهها، به بررسی ساختار و پویایی شبکههای پیچیده میپردازد. شبکه تراکنش بیتکوین به عنوان یکی از بزرگترین و مهمترین شبکههای مالی دیجیتال، نمونهای بارز از یک شبکه پیچیده است که تحلیل آن میتواند دیدگاههای ارزشمندی در مورد رفتار کاربران و ساختار کلان این شبکه فراهم کند. در این پژوهش، به بررسی شبکه تراکنش بیتکوین از جایگاه تحلیل شبکههای پیچیده پرداخته شده است.

در این مقاله، شبکهی پیچیده ی تراکنشهای بیتکوین را مورد بررسی و تحلیل قرار می دهیم. به طور خاص، یک روش نمونه گیری جدید به نام پیمایش تصادفی با بازگشت معرفی می شود تا نمونه گیری داده ها به طور موثر تری انجام شود. سپس، تحلیل جامعی از شبکه بلاکچین بیتکوین از نظر توزیع درجه، ضریب خوشه بندی، طول کوتاه ترین مسیر، مولفه های متصل، مرکزیت، خودهمبستگی، و ضریب باشگاه ثروتمندان انجام می دهیم. پس از تحلیل، شاهد چندین نتیجه گیری جالب و حیرت انگیز مانند پدیده دنیای کوچک، وضعیت چند مرکزی، اتصال ترجیحی، و عدم تاثیر باشگاه ثروتمندان در شبکه فعلی خواهیم بود.

واژههای کلیدی: ۱ - بیتکوین، ۲ - بلاکچین، ۳ - شبکه پیچیده، ۴ ـ تحلیل شبکه.

¹Complex Network

 $^{^2{\}rm Bitcoin~Transaction~Network}$

 $^{^3}$ Random Walk With Flying-Back (RWFB)

 $^{^4}$ Blockchain

فصل اول

مقدمه

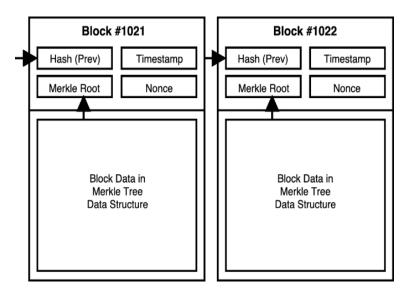
در سالهای اخیر، بیتکوین [۲] به عنوان یکی از برجسته ترین ارزهای دیجیتال از زمان پیدایش آن در سال ۲۰۰۹ توسط ساتوشی ناکاموتو مورد توجه قرار گرفته است. ویژگیهای نوآورانهای نظیر ناشناس بودن، کارمزد پایین تراکنش، عدم تمرکز و دسترسی دائمی به خدمات، بیتکوین را به موضوعی پرطرفدار در سالهای گذشته تبدیل کرده است. با این حال، تحقیقات محدودی در زمینه تحلیل شبکه بیتکوین انجام شده است. تحلیل ساختار شبکه تراکنشهای بیتکوین از منظر شبکههای پیچیده بسیار مهم است زیرا می تواند رازهای سیستمهای بلاکچین موجود را آشکار کند.

مهمترین مشارکتهای این پژوهش به شرح زیر خلاصه می شود:

یک روش نمونه گیری جدید به نام پیمایش تصادفی با بازگشت برای تحلیل دادههای تراکنش بیت کوین معرفی می گردد. روش بیان شده در حالی که پیچیدگی محاسباتی کمتری نسبت به روش های متعارف دارد، نمونه برداری دقیق تری از شبکه پیچیده بیت کوین ارائه می دهد و ویژگی های شبکه اصلی بیت کوین را حفظ می کند. سپس با استفاده از روش معرفی شده، از شبکه نمونه برداری کرده و به تحلیل آن میپردازیم. با تحلیل این شبکه پیچیده چندین مشاهده جدید از عملکرد کاربران و ساختار شبکه

¹Satoshi Nakamoto

²Sampling



شكل ١-١: ساختار كلى بلاكچين

فعلى بيتكوين به دست مي آوريم.

مشاهدات جدید درک عمیقی از ساختار شبکه بلاکچین بیتکوین ارائه میدهند و میتوانند به بهبود امنیت و کارایی شبکههای بلاکچین ارزهای دیجیتال کمک کنند.

۱-۱ مقدمهای بر بلاکچین

بلاکچین یک فناوری انقلابی است که به عنوان پایهای برای بیتکوین و سایر ارزهای دیجیتال عمل میکند. در ساده ترین شکل، بلاکچین یک دفتر کل توزیع شده و تغییرناپذیر است که تراکنشها را به صورت امن و شفاف ذخیره میکند [۳].

١-١-١ مفهوم بلاكچين

همانطور که در شکل ۱-۱ قابل مشاهده است، ساختار بلاکچین شامل تعدادی بلاک میباشد که اطلاعات تراکنشها رو درون خود جای داده اند و به کمک زنجیرهای به یکدیگر متصل شده اند. هر بلاک شامل اطلاعات زیر است:

- اطلاعات تراکنشها؛ لیستی از تراکنشهای انجام شده.
- هش بلاک قبلی: یک رشته منحصر به فرد که به بلاک قبلی اشاره میکند و بلاکها را به یکدیگر متصل می سازد.

¹Cryptocurrency

 $^{^{2}}$ Ledger

³Hash

• هش بلاک فعلی: یک رشته منحصر به فرد که به محتوای بلاک اشاره دارد و با استفاده از الگوریتمهای رمزنگاری ایجاد می شود.

۱-۱-۱ نحوه کار بلاکچین

بلاکچین یک سیستم توزیعشده و غیرمتمرکز است که امکان ثبت و ذخیرهسازی امن و شفاف اطلاعات را بدون نیاز به یک نهاد مرکزی فراهم میکند. در این بخش، نحوه کار بلاکچین را با جزئیات بیشتری بررسی میکنیم.

تراكنشها

افراد تراکنشهای خود را از طریق یک شبکه توزیعشده ارسال میکنند. هر تراکنش شامل اطلاعاتی نظیر فرستنده، گیرنده و مقدار ارز منتقل شده است. این تراکنشها در شبکه منتشر میشوند تا توسط گرههای موجود در شبکه بررسی و تایید شوند.

تاييد تراكنشها

تراکنشها توسط گرههای شبکه تایید میشوند. گرهها دستگاههایی هستند که بلاکچین را پشتیبانی میکنند و مسئولیت تایید صحت تراکنشها را بر عهده دارند. برای تایید تراکنشها، گرهها از الگوریتمهای رمزنگاری استفاده میکنند تا اطمینان حاصل کنند که فرستنده تراکنش واقعاً مالک ارز دیجیتال مورد نظر است.

ایجاد بلاک جدید

پس از تایید تراکنشها، این تراکنشها به یک بلاک جدید اضافه می شوند. هر بلاک شامل مجموعهای از تراکنشهای تایید شده است که به همراه یک شناسه یکتا (هش بلاک) و هش بلاک قبلی به بلاکچین اضافه می شود. فرآیند ایجاد بلاک جدید معمولاً توسط استخراج کنندگان انجام می شود که از قدرت محاسباتی خود برای حل مسائل پیچیده ریاضی استفاده می کنند.

افزودن به زنجيره

بلاک جدید به زنجیره بلاکهای قبلی متصل می شود. این اتصال با استفاده از هش بلاک قبلی و هش بلاک جدید انجام می شود. هش بلاک جدید باید به گونهای محاسبه شود که با معیارهای مشخصی سازگار باشد، که این امر به تضمین امنیت و یکپارچگی بلاکچین کمک می کند.

¹Node

²Miners

توزيع بلاكچين

نسخه جدید بلاکچین به تمام گرههای شبکه ارسال می شود. پس از تایید و صحت سنجی بلاک، آنها نسخه های خود را بهروزرسانی می کنند. این فرآیند به گرههای موجود در شبکه اجازه می دهد تا از یک نسخه مشترک و بهروز بلاکچین استفاده کنند. این امر باعث شفافیت شبکه و همچنین غیرمتمرکز بودن آن می شود.

۱-۱-۳ مزایای بلاکچین

بلاکچین به عنوان یک فناوری نوآورانه دارای مزایا و کاربردهای فراوانی است که بهبودهای قابل توجهی در مقایسه با سیستمهای سنتی ارائه میدهد. در این بخش، برخی از مهمترین مزایای بلاکچین شرح داده میشوند.

توزيع شدگي

بلاکچین به صورت توزیع شده عمل میکند، به این معنا که داده ها در شبکه ای از گره ها ذخیره می شوند و هیچ نقطه متمرکزی برای حمله وجود ندارد. این ویژگی باعث افزایش مقاومت شبکه در برابر حملات سایبری و کاهش خطر از دست رفتن داده ها می شود.

شفافيت

یکی از ویژگیهای بارز بلاکچین، شفافیت آن است. تمامی تراکنشها در بلاکچین عمومی هستند و هر کسی میتواند آنها را مشاهده کند. این شفافیت موجب افزایش اعتماد کاربران و کاهش احتمال تقلب میشود. هرچند که امروزه سیستمهای خصوصی مبتنی بر بلاکچین نیز در حال گسترش و تولید اند.

تغييرناپذيري

تراکنشهای ذخیره شده در بلاکچین قابل تغییر یا حذف نیستند. هر بلاک شامل هش بلاک قبلی است و این اتصال به زنجیرهای از بلاکها منجر به تغییرناپذیری دادهها می شود. این ویژگی، از تغییرات غیرمجاز و دستکاری در دادهها جلوگیری می کند.

امنيت

بلاکچین از الگوریتمهای رمزنگاری پیچیده برای ایجاد هش استفاده میکند که امنیت دادهها را تضمین میکند. هر تراکنش و بلاک توسط الگوریتمهای رمزنگاری محافظت میشوند و این امر مانع از دسترسی غیرمجاز و هک شدن دادهها میشود.

۱-۲ مقدمهای بر شبکههای پیچیده

شبکههای پیچیده، به عنوان یک زیرشاخه مهم در علم شبکهها، ساختارها و رفتارهای پیچیدهای را مدلسازی و بررسی میکنند. به دلیل پیچیدگی بالای موجود در اینگونه شبکهها، تحلیل و مطالعه خواصشان نیازمند روشها و تکنیکهای منحصربهفرد میباشد. این شبکهها معمولاً از عناصر متعدد و پیچیدهای مانند گرهها (نقاط) و پیوندها (لبهها) تشکیل شدهاند که با هم به شکل دهی ساختارهای غیرمنظم و پویایی منجر میشوند. این ساختار پیچیده با استفاده از گرافها مدل میشود. از این رو تئوری گراف و بررسی ساختار شبکههای پیچیده، بسیار شباهت دارند.

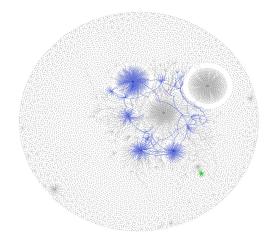
شبکههای پیچیده در زندگی مدرن امروزی نقش مهمی ایفا میکنند. همچنین شاهد حضور پررنگ شبکههای پیچیده در زندگی روزمره انسان هستیم. یکی از این شبکههای پیچیده؛ شبکه تراکنشهای بیتکوین، به عنوان یک رمزارز مورد استفاده توسط مردم میباشد.

۱-۲-۱ ویژگیهای شبکههای پیچیده

برای بررسی و آشنایی با شبکههای پیچیده، نیازمند شناخت ویژگیها و خصوصیات اینگونه شبکهها میباشیم.

در ادامه به بررسی اجمالی ویژگیهای یک شبکه پیچیده میپردازیم.

- تعداد زیاد گرهها و پیوندها: شبکههای پیچیده معمولاً شامل تعداد زیادی گره و پیوند هستند. به عنوان مثال، در شبکههای اجتماعی، گرهها نماینده افراد و پیوندها نماینده روابط اجتماعی بین آنها هستند و یا در شبکه پیچیده بیتکوین، آدرسهای تراکنش نماینده گرهها و تراکنش انجام شده میان آدرس مبدا و آدرس مقصد نمایانگر پیوند جهتدار و وزندار میان دو گره میباشد.
- ساختار غیرمنظم: شبکههای پیچیده دارای ساختاری غیرمنظم و پیچیده هستند. این ساختار به دلیل تعداد بالای پیوندها و پویایی شبکه، به صورت مرتب و منظم نیست. به عبارت دیگر، الگوی خاصی برای چگونگی اتصال گرهها به یکدیگر وجود ندارد و شبکهها به صورت تصادفی و پویا تغییر میکنند.
- همبستگی و ساختارهای سلسله مراتبی: شبکه های پیچیده ممکن است دارای همبستگی ها و ساختارهای سلسله مراتبی باشند. این به این معناست که برخی از گرهها به عنوان گرههای اصلی یا مرکزی عمل میکنند و بسیاری از گرههای دیگر به این گرههای مرکزی متصل می شوند.



شکل ۱-۲: نمایی از شبکه تراکنش بیتکوین با ۱۰،۰۰۰ گره منتخب [۱]

۱-۳ ساختار شبکه بیت کوین۱

این مقاله به بررسی تراکنشهای بیتکوین پرداخته است که در آن، هر تراکنش می تواند چندین آدرس ورودی و y آدرس ورودی و چندین آدرس خروجی داشته باشد. به عنوان مثال، یک تراکنش از x آدرس ورودی و y آدرس خروجی استخراج می شود و به صورت y نمایش داده می شود. سپس، هر گره نماینده یک آدرس بیتکوین خواهد بود، همچنین هر لبه جهت دار نشان دهنده جهت انجام آن تراکنش است و وزن لبه متناسب با ارزش تراکنش مشخص می شود.

مقاله یک شبکه تراکنش بیت کوین را به یک گراف جهت دار وزنی تبدیل می کند که با G=(V,E,W) است. هر لبه نشان داده می شود، جایی که V مجموعه گرهها، E مجموعه لبه ها و E مجموعه وزنها است. هر لبه به صورت E نمایش داده می شود. مجموعه E با E نمایش داده می شود. مجموعه E با E نمایش داده می شود. برای هر نمایش داده شود که اساساً یک ماتریس مجاورت است و با E نشان داده می شود. برای هر عنصر E نمایش داده شود که اساساً یک ماتریس مجاورت است و با E نشان داده می شود. برای هر عنصر E در E داریم:

$$a_{ij} = \begin{cases} w_{ij} & \text{ in e. i. } e_{ij} \\ 0 & \text{ out of } \end{cases}$$
 اگر وین صورت

¹Bitcoin Network Construction

دادههای مورد استفاده در این مقاله؛ از تراکنشها و آدرس تراکنشهای موجود در پایگاه داده پروژه بیت کوین، از ژانویه ۲۰۱۷ تا ژانویه ۲۰۱۸ بدست آمده اند که شامل بیش از ۲۰۱۰ تا ژانویه ۱۴۸،۰۰۰ گره و ۸۷۰،۰۰۰ بدست آمده از شبکه تراکنش بیت کوین با ۱۰،۰۰۰ گره منتخب را نشان می دهد.

۱-۲ نمونهبرداری از شبکه بیت کوین

شبکه تراکنش بیتکوین یک گراف بسیار بزرگ با میلیونها گره است، بنابراین لازم است که یک شبکه نمونه، نماینده، برای ساده سازی تحلیلها بدست آوریم. برخی از مطالعات قبلی نشان داده اند که روشهای نمونه برداری مبتنی بر پیاده روی تصادفی میتوانند خواص ساختاری شبکه بلاکچین مقیاس آزاد ۲ را به خوبی حفظ کنند. بنابراین، در این مقاله نیز یک روش نمونه برداری گراف، مبتنی بر پیاده روی تصادفی، برای نمایندگی شبکه بلاکچین بیتکوین طراحی معرفی می گردد.

۱-۴-۱ روش نمونه برداری RWFB

در روشهای سنتی پیاده روی تصادفی، گره بعدی f به صورت تصادفی از همسایگان گره فعلی i انتخاب می شود. با این حال، این روشها نمی توانند به دقت شبکه بیت کوین را نمونه برداری کنند. برای رفع این مشکل، روش ابداعی با نام پیاده روی تصادفی با بازگشت به عقب طراحی و معرفی می گردد.

به طور خاص، پیاده روی تصادفی با بازگشت به عقب هنگام نمونهبرداری از شبکه، احتمال بازگشت به طور خاص، پیاده روی تصادفی جهتدار، RWFB با احتمال بازگشت به گره فعلی را نیز در نظر میگیرد. در هر گام از پیاده روی تصادفی جهتدار، k_i با احتمال بازگشت به گره فعلی یعنی i بازمیگردد؛ و با احتمال i یک همسایه تصادفی از میان i همسایههای خود را انتخاب میکند، بنابراین هر کدام دارای احتمالی برابر با i هستند. احتمال RWFB را که با i بشان داده می شود، به صورت زیر تعریف میکنیم:

$$P_{RWFB_i} = egin{cases} p & i$$
 بازگشت به گره و $rac{1-p}{k_i} & i$ از گره و از گره

پیاده روی همیشه از یک گره تصادفی شروع می شود. علاوه بر این، اگر در طول پیاده روی به بن بست برخورد کند، یک گره تصادفی دیگر برای ادامه انتخاب می شود تا زمانی که اندازه نمونه برداری به مقدار دلخواه و موردنیا زمان برسد.

¹Random walk(RW)

²Scale-free

| Sampling Method | Degree | Clustering | Betweenness | Closeness | Average |
|-----------------|--------|------------|-------------|-----------|---------|
| RWFB | 0.120 | 0.045 | 0.091 | 0.429 | 0.171 |
| RWS | 0.293 | 0.046 | 0.536 | 0.618 | 0.373 |
| RN | 0.895 | 0.053 | 0.151 | 0.433 | 0.383 |
| RE | 0.275 | 1.000 | 0.067 | 0.549 | 0.473 |
| FF | 0.187 | 1.000 | 0.075 | 0.669 | 0.483 |
| SB | 0.409 | 0.025 | 0.583 | 0.645 | 0.415 |

جدول ۱-۱: مقایسه روش های نمونه برداری با استفاده از K-S D-statistic

حال پس از اتمام نمونهبرداری نیاز به تعریف گراف جدید داریم. گراف نمونهبرداری شده با تابع بازگشت را به عنوان $G_{RWFB} = (V_i, E_{i,j}, w_{i,j})$ دوباره تعریف میکنیم. در این گراف جهتدار و وزندار، گرهها همان رئوس پیموده شده هستند و لبهها همان گامهایی اند که پیموده ایم.

۱-۴-۱ ارزیابی روش نمونه برداری RWFB

جدول 1-1، مقایسه روشهای نمونهبرداری با استفاده از آماره K-S D-statistic را نشان می دهد. این آماره مشخص می کند که ورودی هایش در معیارهای مختلف چه قدر متفاوت اند. هرچه تفاوت دو ورودی اش، که گراف نیز می باشند، بیشتر باشد عدد حاصل به یک نزدیکتر است. هرچه عدد حاصل به صفر نزدیکتر باشد یعنی تفاوت میان گراف نمونه M و گراف اصلی M کمتر بوده است.

مطابق با جدول ۱-۱ میتوان نتیجه گرفت؛ روش ابداعی عملکرد بهتری را نسبت به سایر روشهای سنتی داشته است، گراف اصلی را بهتر نمونهبرداری کرده و دارای خواص نسبتا مشابه با آن میباشد.

 $^{{}^{1}}G_{RWFB} = (V_i, E_{i,j}, w_{i,j})$ ${}^{2}G = (V, E, W)$

فصل دوم

تحليل شبكههاى پيچيده

۱-۲ توزیع درجه

بررسی توزیع درجه گرهها در شبکه بیتکوین بسیار حائز اهمیت است. درجه یک گره که با k نشان داده می شود، تعداد یالهای مجاور آن گره را مشخص می کند. در شبکه تراکنشهای بیتکوین، درجه k برای هر آدرس بیتکوین با مجموع تعداد تراکنشها محاسبه می شود. تعداد تراکنشهای ورودی (دریافت بیتکوین) به عنوان درجه بیتکوین) به عنوان درجه خورجی شناخته می شود. توزیع درجه که با P(k) نشان داده می شود، احتمال این است که یک گره انتخابی به صورت تصادفی دارای درجه برابر با k باشد. اگر درجه k از قانون توان تبعیت کند، آنگاه انتخابی به صورت تصادفی دارای درجه برابر با k باشد. اگر درجه k از قانون توان تبعیت کند، آنگاه است، که k پارامتر مقیاس توزیع قانون توان است.

نتایج نشان میدهند که تمامی توزیعهای درجه از قانون توان با دنبالههای سنگین تبعیت میکنند. این نشان میدهد که شبکه بیتکوین یک شبکه مقیاس آزاد است که در آن تنها تعداد کمی از گرهها دارای تعداد زیادی اتصالات هستند در حالی که بیشتر گرهها دارای درجههای کم و اتصالات کمتری هستند. این یافتهها با نتایج تحقیقاتی که با دادههای واقعی شبکه به دست آمدهاند، سازگار است.

¹Degree distribution

۲-۲ ضریب خوشهبندی و طول کوتاهترین مسیرا

ضریب خوشه بندی و طول کوتاه ترین مسیر می توانند شبکه را از دیدگاه هندسی مورد ارزیابی قرار دهند. C نشان داده می شود که به صورت زیر تعریف می شود:

$$C = \frac{1}{N} \sum_{i \in V(G)} \frac{\Delta_i}{k_i(k_i - 1)/2},$$

که در آن N تعداد گرهها، Δ_i تعداد مثلثهای کامل و k_i درجه گره i را نشان میدهند.

از سوی دیگر، طول متوسط کوتاهترین مسیر با L نشان داده می شود که به صورت زیر تعریف می شود:

$$L = \sum_{i,j \in V(G)} \frac{l(i,j)}{N(N-1)},$$

که در آن V(G) مجموعه گرههای گراف G و V(i,j) طول کوتاه ترین مسیر بین i و است. برای گراف V(G) در آن V(G) مجموعه گرههای گراف V(G) و طول کوتاه ترین مسیر V(G) میباشد که نشان دهنده تعداد زیاد تراکنش های غیرمستقیم است.

۲-۲-۱ اثر جهان کوچک در شبکه بیت کوین ۲

اثر جهان کوچک یک ویژگی در شبکههای پیچیده است که نشان میدهد چگونه هر دو گره در یک شبکه بزرگ میتوانند با تعداد کمی یال به یکدیگر متصل شوند. دو ویژگی اصلی شبکههای جهان کوچک عبارتند از:

- ضریب خوشه بندی بالا: ضریب خوشه بندی نشان می دهد که چقدر احتمال دارد که دو گره همسایه یک گره دیگر نیز با هم متصل باشند. ضریب خوشه بندی بالا نشان دهنده وجود خوشههای محکم از گره ها است.
- میانگین طول کوتاه ترین مسیر کم: این ویژگی نشان می دهد که به طور میانگین، چند یال باید طی شود تا از یک گره به هر گره دیگر در شبکه رسید. در شبکه های جهان کوچک، این میانگین طول کوتاه است.

در شبکه بیتکوین، ضریب خوشهبندی و طول کوتاهترین مسیر به صورت زیر محاسبه شده است:

$$C_{\text{Bitcoin}} = 0.0071$$
 $ext{$D$}$ $ext{$L$}$ $L_{\text{Bitcoin}} = 3.833$

¹Clustering coefficient and the shortest-path length

²Small-world effect

این مقادیر نشاندهنده این است که شبکه بیتکوین دارای خوشههای محکم از گرهها و همچنین مسیرهای کوتاه بین گرهها است. بنابراین در شبکه پیچیده بیتکوین شاهد اثر جهان کوچک میباشیم. این اثر به این معناست که توکنهای بیتکوین میتوانند در چند مرحله به اکثر گرهها منتقل شوند.

۳-۲ مولفههای متصل

با توجه به اینکه شبکه بلاکچین بیتکوین یک شبکه جهان کوچک است، تحلیل اتصالپذیری آن اهمیت زیادی دارد. در یک شبکه پیچیده، اگر هر جفت گره در یک زیرگراف حداقل یک مسیر متصل داشته باشد، آن زیرگراف را یک مولفه متصل مینامیم. در شبکههای جهتدار، مولفههای قویاً متصل به زیرگرافهایی اشاره دارد که هر جفت گره (i,j) دارای مسیری جهتدار از i به i و از i به مولور همزمان هستند. به طور مشابه، مولفه های ضعیفاً متصل به مولفه های متصل بدون جهت اشاره دارد.

نتایج حاصل از این تحلیل نشان می دهند که گراف شبکه پیچیده بیت کوین یک گراف نسبتا متصل است. همچنین احتمالاً گرههای رابط، تعداد بسیاری از گرههای جدا شده و منفرد را به شبکه متصل می کنند. در واقعیت، چنین گرههای رابطی ممکن است صرافی ها، موسسات تجاری یا سازمانهای مالی باشند. همچنین می توان نتیجه گرفت که بسیاری از تراکنشها در این گراف تنها یک طرفه هستند. به عبارت دیگر، اکثر گرهها به طور مکرر تراکنشهای دوطرفه (ورودی و خروجی) انجام نمی دهند و فقط بیت کوین پرداخت می کنند یا دریافت می کنند.

۲-۴ مرکزیت^۵

تحلیل مولفههای متصل باعث شد به وجود گرههای رابط پی ببریم. برای تأیید این فرضیه، مرکزیّت شبکه را تحلیل میکنیم.

¹Bitcoin tokens

²Connected component

³Strongly Connected Component(SCC)

⁴Weakly Connected Component(WCC)

⁵Centrality

۲-۴-۲ مرکزیّت شبکه

مرکزیّت شبکه مفهومی است که برای اندازه گیری اهمیت نسبی گرهها در یک شبکه استفاده می شود. این مفهوم به ما کمک میکند تا بفهمیم کدام گرهها نقش کلیدی تری در ساختار شبکه ایفا میکنند. در ادامه به بررسی چند نوع مرکزیّت در شبکههای پیچیده می پردازیم.

مركزيت نزديكي

مرکزیّت نزدیکی معیاری است که نشان می دهد یک گره چقدر به سایر گرههای شبکه نزدیک است. این معیار بر اساس طول کوتاه ترین مسیرها از یک گره به سایر گرهها محاسبه می شود. فرمول مرکزیّت نزدیکی یک گره به صورت زیر است:

$$O(i) = \frac{n-1}{\sum_{j=1}^{n-1} d(i,j)}$$

که در آن n تعداد گرههای قابل دسترس گره i و d(j,i) فاصله کوتاهترین مسیر بین گره j و گره i است. این معیار نشان می دهد که یک گره چقدر سریع می تواند به سایر گرهها دسترسی پیدا کند.

مركزيّت بينابيني^٢

مرکزیّت بینابینی نشان میدهد که یک گره چقدر در مسیرهای کوتاه بین سایر گرهها قرار دارد. این معیار نشان میدهد که یک گره چقدر در انتقال اطلاعات بین سایر گرهها نقش دارد. فرمول مرکزیّت بینابینی یک گره i به صورت زیر است:

$$B(i) = \sum_{u,v \in V} \frac{\sigma(u,v|i)}{\sigma(u,v)}$$

که در آن $\sigma(u,v|i)$ تعداد کل مسیرهای کوتاه بین گرههای u و v و v و تعداد مسیرهایی است که از گره u نقش دارد. این معیار نشان می دهد که یک گره چقدر در اتصال سایر گرهها به هم نقش دارد.

مطابق با یافته های این مقاله، مرکزیّت بینابینی با افزایش درجه گره افزایش می یابد. اگر تعداد زیادی از گره ها دارای مقادیر بالای بینابینی باشند، تعداد زیادی از گره های رابط در گراف ظاهر می شوند که باعث شکنندگی گراف می شود. این نتایج نشان می دهد که تعداد زیادی از گره های رابط در شبکه بیت کوین وجود ندارد و این شبکه در مقابل حذف گره ها مقاوم است. بیشتر گره ها دارای مقادیر نسبتاً کم نزدیکی و بینابینی هستند که نشان می دهد تعداد کمی گره های مرکزی وجود دارند. بنابراین، ما یک

¹Closeness centrality

²Betweenness centrality

گراف چندمرکزی مشاهده میکنیم که در آن برخی از گرههای مرکزی مستقیماً با تعداد زیادی از گرهها بدون واسطه متصل هستند. دلیل چندمرکزی و مقاومت عالی را میتوان به توزیع ناهمگن گرهها نسبت داد که در بخشهای بعدی مورد بررسی قرار میگیرد.

۲-۵ عدم تناسب۱

در این تحلیل تمایلات اتصالات شبکه بیتکوین مورد بررسی قرار گرفته است. محققان از ضریب همبستگی پیرسون با نماد ρ برای مشخص کردن تناسب شبکه استفاده کردهاند.

نتیجه به دست آمده برای ضریب همبستگی پیرسون $\rho = -0.023$ بوده که نشان دهنده این است که شبکه دارای خاصیت عدم تناسب است. مطالعات قبلی بر روی ساختار شبکه بیتکوین نیز این موضوع را تایید میکنند.

درنهایت می توان نتیجه گرفت که گرههای با درجه بالا ترجیح می دهند به گرههای با درجه کمتر متصل شوند. متصل شوند، درحالی که گرههای با درجه پایین نیز ترجیح دارند به گرههای با درجه بالاتر متصل شوند. به عنوان مثال، گرههای تازه وارد ترجیح می دهند با گرههای درجه بالا (که احتمالا صرافی ها و غیره می باشند) متصل شوند.

۲-۶ ضریب باشگاه ثروت مندان ۳

پدیده باشگاه ثروتمندان در شبکههای پیچیده به پدیدهای اطلاق میشود که ارتباطات قوی بین گرههای با درجههای بالا را نشان میدهد، بهطوریکه این گرهها به صورت زیرگروههایی به نام "باشگاههای ثروتمندان" با هم ارتباط برقرار میکنند.

ضریب باشگاه ثروتمندان $\phi(k)$ به عنوان یک معیار برای ارزیابی این پدیده تعریف می شود. این ضریب نسبت تعداد لینکهای واقعی بین گرههایی را که درجه آنها بیشتر از k است به تعداد لینکهای حداکثر ممکن بین این گرهها در شبکه با N گره نشان می دهد:

$$\phi(k) = \frac{2E > k}{N > k(N > k-1)},$$

که در آن k>k تعداد کل گرههایی است که درجه آنها بیشتر از k است و k>k تعداد یالهای بین N>k است. N>k است. N>k است.

¹Disassortativity

²Pearson correlation coefficient

³Rich-club coefficient

برای ارزیابی دقیق تر، از ضریب باشگاه ثروت مند نرمال شده $\phi_{\text{norm}}(k)$ استفاده می کنیم که به صورت زیر تعریف می شود:

$$\phi_{\text{norm}}(k) = \frac{\phi(k)}{\phi_{\text{rand}}(k)},$$

که در آن $\phi_{\text{rand}}(k)$ ضریب باشگاه ثروت مندان با توزیع درجه مشابه است. نتایج نشان می دهد که در اکثر ارزشهای k، چیدمان باشگاه ثروت مندان وجود ندارد.

در كل، شبكه بیتكوین پدیده عدم وجود باشگاه ثروت مند را از خود نشان می دهد، كه نشان دهنده آن است كه گرههای مركزی با درجه بالا در این شبكه تمایل به اتصال با یكدیگر ندارند و در زیرگرافهای متصل مختلف پخش می شوند. این اثر می تواند توسط واقعیت توضیح داده شود كه گرههای مركزی احتمالاً تبادلات متداولی را انجام می دهند. در نتیجه، گرههای ثروتمند در شبكه بیتكوین به طور مستقیم با یكدیگر ارتباط ندارند.

فصل سوم

جمعبندي

۱-۳ نتایج

در این مقاله، ما به تحلیل شبکههای پیچیده بر روی شبکه تراکنشهای بیتکوین پرداختیم. به طور خاص، یک روش نمونهبرداری جدید با نام پیادهروی تصادفی با بازگشت به عقب طراحی کردهایم و از طریق تحلیل گرافهای نمونهبرداری شده، مشاهدات مهمی به دست آورده ایم.

ابتدا، توزیع درجه شبکه تراکنشهای بیتکوین به توزیع قانون توان با دنباله سنگین تطابق دارد که به یک شبکه مقیاس آزاد نزدیک است. دوم، با تحلیل ضریب خوشهبندی میانگین، طول کوتاه ترین مسیر و اندازه گیری شبکه جهان کوچک، اطمینان حاصل کردیم که شبکه تراکنشهای بیتکوین یک شبکه جهان کوچک است. سوم، از طریق تحلیل اجزای متصل، دریافتیم که بیشتر تراکنشها به صورت معاملات یک طرفه هستند. علاوه بر این، مشاهده کردیم که شبکه بیتکوین یک شبکه چندمرکزی مقاوم در برابر حذف گرهها است.

پس از آن، با توجه به ناهماهنگی شبکه بیتکوین، دریافتیم که گرههای با درجه پایین تمایل به اتصال به گرههای با درجات بالاتر دارند. در نهایت، شبکه تراکنشهای بیتکوین فعلی پدیده باشگاه ثروتمندان را نشان نمیدهد. این یافتهها میتواند به ما در درک بهتر رفتارهای ساختاری شبکههای

بلاکچین کمک کند. علاوه بر این، روشهای تحلیل و الگوریتمهای نمونهبرداری نیز میتوانند در فهم شبکههایی با خصوصیات مشابه، مانند شبکههای مقیاس آزاد، شبکههای جهان کوچک و شبکههای ناهماهنگ، بینشهای ارزشمندی ارائه دهند.

مراجع

- [1] B. Tao, H. -N. Dai, J. Wu, I. W. -H. Ho, Z. Zheng and C. F. Cheang, "Complex Network Analysis of the Bitcoin Transaction Network," in IEEE Transactions on Circuits and Systems II: Express Briefs., vol. 69, no. 3, pp. 1009-1013, March. 2022
- [2] S. Nakamoto, "Bitcoin: a Peer-to-Peer Electronic Cash System," Oct. 2008. [Online]. Available: https://bitcoin.org/bitcoin.pdf
- [3] Z. Zheng, S. Xie, H. Dai, X. Chen and H. Wang, "An Overview of Blockchain Technology: Architecture, Consensus, and Future Trends," 2017 IEEE International Congress on Big Data (BigData Congress), Honolulu, HI, USA, 2017, pp. 557-564.