

## افزایش اثربخشی رفتار کاربران شبکه‌های نظری به نظری در انتشار کرمواره‌های غیرفعال

محمد رضا حسنی آهنگر<sup>۱</sup>، محمود فروغی<sup>۲\*</sup>

۱- استادیار، دانشگاه جامع امام حسین (ع)، ۲- دانشجوی دکتری دانشگاه جامع امام حسین (ع)

(دریافت: ۹۲/۰۶/۰۳، پذیرش: ۹۲/۱۰/۱۴)

### چکیده

در این مقاله روش‌های مختلف مدل‌سازی کرمواره‌های نظری به نظری مورد بررسی و مطالعه قرار گرفته است. هدف این مدل‌ها مشخص کردن چگونگی و سرعت انتشار این بدافزارها در بستر شبکه است. در این راستا ابتدا چند مدل مطرح از انتشار کرمواره‌های غیرفعال معرفی گردیده و ویژگی‌های هر مدل مورد بررسی قرار گرفته، و به تفاوت‌ها و برتری‌های آنها نسبت به یکدیگر اشاره می‌شود. سپس با افزودن پارامترهایی نحوه تاثیر رفتار کاربران بر سرعت انتشار کرمواره‌ها در مدل اعمال گردید و با شبیه‌سازی مدل، نشان داده شده که نحوه رفتار کاربران بر افزایش سرعت انتشار آنلودگی در این شبکه‌ها حداقل ۳ برابر تاثیر مستقیم دارد.

**واژه‌های کلیدی:** مدل انتشار، شبکه نظری به نظری، کرمواره غیرفعال

### ۱. مقدمه

این الگو در مقابل معماری سرویس‌گیرنده/ سرویس‌دهنده قرار می‌گیرد. در این شبکه یک نظری می‌تواند هم تأمین کننده یک یا چند منبع باشد و هم مصرف کننده مستقیم و بدون واسطه منابعی که نظریه‌های دیگر فراهم کرده‌اند باشد [۲]. برخی از مزایای این شبکه‌ها عبارتند از:

- این سامانه‌ها با اجتناب از واپس‌هشداری مقیاس‌پذیری سامانه به یک مدیریت متمرکز، باعث افزایش مقیاس‌پذیری سامانه می‌شوند.
- گره‌ها به طور مستقیم با یکدیگر ارتباط دارند و بنابراین نیاز به یک ساختار پرهزینه برای برقراری ارتباط بین گره‌ها و مدیریت آن نخواهیم داشت.
- به دلیل مقیاس‌پذیری بالای آن، امکان افزایش تعداد گره‌های سامانه و در نتیجه افزایش منابع در دسترس سامانه فراهم شده و سامانه قدرتمندی ایجاد خواهد شد.

این شبکه‌ها روش مناسبی برای به اشتراک‌گذاری اطلاعات بین مردم در بستر اینترنت فراهم می‌کنند. به همین دلیل امروزه به صورت گسترده برای مبادله اطلاعات در بستر اینترنت به کار می‌روند و برخی از آنها با داشتن میلیون‌ها عضو بخش عمدۀ از ترافیک اینترنت را به خود اختصاص داده‌اند. از شبکه‌های نظری به نظری

کرمواره‌ها یکی از تهدیدات مهم امنیتی در شبکه‌های کامپیوتری هستند. مدل‌سازی و ارزیابی رفتار و نحوه گسترش آنها در شبکه راه خوبی برای شناخت آنها و طراحی اقدام دفاعی در برابر آنها می‌باشد. هر چند کرمواره‌های فعلی به دلیل قابلیت جستجو و گسترش خودبخودی و سرعت انتشار بالا بیشتر مورد مطالعه قرار گرفته‌اند ولی در سال‌های اخیر با گسترش شبکه‌های نظری به نظری در بستر اینترنت و حجم بالای مبادله اطلاعات در آنها برای کرمواره‌های غیرفعال نیز این امکان به وجود آمده تا با چسبیدن به کرمواره‌ها با سرعت بیشتری در بین گره‌های یک شبکه ترافیک این شبکه‌ها با سرعت بیشتری در بین گره‌های یک شبکه نظری به نظری گسترش یابند. بنابراین این نوع از کرمواره‌ها نیز کم مورد توجه محققین قرار گرفتند. به دلیل شیاهت‌های موجود، برای مدل‌سازی انتشار کرمواره‌ها در شبکه معمولاً از مدل‌های انتشار بیماری‌های بیولوژیک استفاده می‌شود [۱]. شبکه نظری به نظری یک الگو برای تعامل عضوهای شبکه با یکدیگر است به صورتی که هر دو گره‌ای بدون یک کنترل مرکزی می‌توانند با یکدیگر ارتباط برقرار کرده و اطلاعات را بین یکدیگر به اشتراک گذارده و مبادله نمایند.

\* رایانه‌های نویسنده پاسخگو: mforooghy@ihu.ac.ir

آن زمان بالغ بر دو و نیم میلیارد دلار برآورد گردید [۴]. در سال ۲۰۰۲ استنی فورد<sup>۸</sup> در یک کار تحقیقاتی با حمایت مالی دارپا<sup>۹</sup> یک مدل کلاسیک ریاضی برای نحوه انتشار کد-رد ارائه کرد [۵]. اولين بار نمايش رياضي انتشار بيماريها بنام مدل آپيدميک توسط کنديك<sup>۱۰</sup> و با عنوان کاريدهای رياضيات در مسائل پژشكی حدود ۲۰۰۲ صد سال پيش ارائه شد [۶]. در مدل ديگري که در سال ۲۰۰۲ توسط زو<sup>۱۱</sup> ارائه شد تأثير ترافيك شبکه و اقدامات پيشگيرانه انساني نيز در نظر گرفته شده بود [۷]. در ۲۰۰۳ چن<sup>۱۲</sup> يك مدل گسيسته زمان برای کرمواههها ارائه کرد [۸]. در اين مدل برای عواملی مثل ترميم و پاکسازی ايستگاههای کاري هم پارامترهای تعریف شده بود. در همان سال سندین<sup>۱۳</sup> يك روش برای تشخيص کرمواههها با استفاده از شبکههای نظیر به نظیر ارائه کرد [۹]. در سالهای ۲۰۰۴ و ۲۰۰۵ يو و همكارانش نتيجه تحقیقاتشان بر روی انتشار کرمواههای غيرفعال در بستر شبکههای نظیر به نظیر را منشور کردنده [۱۰ و ۱۱].

سه مدل انتشار برای کرمواههها توسط چائوشنگ فنگ<sup>۱۴</sup> و همكارانش در سال ۲۰۰۸ ارائه شد [۱۲]. اين مدلها (SIR,SIS,SI) که هر کدام برای مرحلهای از فرآيند انتشار کرمواههها تعریف شده بودند نسبت به سایر مدلها معروف‌تر شده و مبنای پسياري از تحقیقات بعدی قرار گرفتند. به عنوان مثال، در همان سال بوژان و همكارانش با استفاده از مدل SI چند روش دفاعي در برابر کرمواههها ارائه کردنده [۱۳]. يك مدل پيشنهادی ديگر برای انتشار کرمها در شرایط وجود اقدامات تدافعي در سال ۲۰۰۹ و توسط توونجی<sup>۱۵</sup> ارائه گردید [۱۴]. در ۲۰۱۲ آقاي خنجري و همكارانش يك مدل بهبود یافته بر پايه مدلهاي SIS, SI و SIR ارائه کردنده [۱۵]. ما در ادامه اين مدلهاي اخير را مورد بررسى قرار مي‌دهيم.

### ۳. مدل‌های SIR, SIS و ۲

همان طور که قبلًا اشاره شد اين مدلها در سال ۲۰۰۸ ارائه شدند و مبنای بسياري از کارهای بعدی بوده‌اند [۱۲]. به دليل آنکه شبکههای نظیر به نظیر سامانه‌های پيچيده‌ای هستند برای امكان‌پذير شدن مدل‌سازی و تحليل آنها، معمولاً از پيش‌فرض‌هایی برای ساده کردن مسئله استفاده می‌شود.

معروف می‌توان به آی‌مش<sup>۱</sup>، کازا<sup>۲</sup>، نپستر<sup>۳</sup>، ناتلا<sup>۴</sup> و فرنست<sup>۵</sup> اشاره کرد [۲]. کرمواهه یک نرم‌افزار بدخواه (بدافزار) است که می‌تواند نسخه‌های متعددی از خودش را تکثیر کرده و در فضای شبکه گسترش يابد. کرمواهه‌های فعال برنامه‌های خودمختاری هستند که از طریق شبکه‌های کامپیوتري با انجام جستجو، حمله و آلوده کردن رایانه‌ها از راه دور پخش می‌شوند.

کرمواهه‌های غيرفعال معمولاً خودشان را به پوشش‌های اشتراکی می‌چسبانند، و با دانلود و اجرای اين فایل‌ها توسط سایر نظيرهای انتشار پيدا می‌کنند. اين کرمواهه‌ها در پوشش‌های اشتراکی نظيرهای آلوده، تحت چندين نام مختلف مقيم می‌شوند. هنگامی که سایر نظيرهای يكى از آن فایل‌ها را دانلود می‌کنند، کرمواهه‌ها در اين ميزبان گسترش پيدا می‌کنند و هنگامی که کاريبر، فایل را اجرا می‌کند کرم خودش را با چندين نام مختلف و فريبنده در پوشش‌های به اشتراك گذاشته شده قربانی جديد کيي می‌کند و منتظر قربانی‌های غيرفعال به مياند. در مقاييسه با کرمواهه‌های فعال، کرمواهه‌های غيرفعال به آرامي در اينترنت انتشار پيدا می‌کنند اما شبکه‌های نظير به نظير با ميليون‌ها کاريبر (مثل بيت تورنت<sup>۶</sup>) بستر مناسبی برای انتشار آنها هستند. به عنوان نمونه در سال ۲۰۰۱ کرمواهه کد-رد<sup>۷</sup> در كمتر از ۱۴ ساعت ۳۵۹۰۰۰ رایانه متصل به اينترنت را آلوده کرد. برخلاف کرمواهه‌های فعال، کرمواهه‌های غيرفعال در حين انتشار رفتار غير-طبعي عمده‌ای ندارند و اين امر تشخيص آنها را دشوار می‌کند. در اين مقاله ابتدا ساقه کارهای انجام شده روی کرمواههها مروج می‌شود. در بخش بعدی برخی مدل‌های قبلی معرفی و بررسی شده و نيز به اقداماتی که برای بهبود وضعیت اين مدل‌ها انجام گردد مدد کرده اشاره می‌گردد و سرانجام در بخش پايانی با افزودن پارامترهایی به مدل‌های موجود، اثر رفتار کاريبران در مدل اعمال گردد و نتيجات مورد انتظار از طریق شبیه‌سازی نمايش داده شده است.

### ۲. سابقه

اولين کرمواهه شناخته شده رایانه‌ای در سال ۱۹۸۸ با عنوان موريس به رایانه‌های با سامانه عامل یونیکس حمله کرد و حدود پنج تا ده درصد از فضای اينترنت را آلوده کرد [۳]. در ۱۱ جولای ۲۰۰۱ کرمواهه کد-رد حدود ۳۶۰۰۰۰ رایانه متصل به اينترنت را ظرف مدت کمتر از ۱۴ ساعت اشغال کرد. خسارت ناشی از اين حمله در

8- Stanford

9- DARPA

10- M.Kendrick

11- Zou

12- Chen

13- J.Sandin

14- ChaoshengFeng

15- OssamaToutonji

1- iMesh

2- KaZaa

3- Napster

4- Gnutella

5- FreeNet

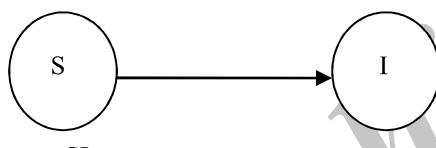
6- BitTorrent

7- Code-Red

## ۱.۳. مدل SI

در این مدل هر نظیر در شبکه دو حالت دارد: یا مستعد آلودگی است (S) و یا آلوده شده است (I). نظیرهای مستعد هیچ فایل آلوده‌ای را به اشتراک نمی‌گذارند ولی در معرض خطر دانلود فایل‌های آلوده هستند و وقتی فایل آلوده‌ای را دانلود و اجرا می‌کنند بالاصله آلوده می‌شوند.

احتمال دانلود کردن فایل‌های آلوده متناسب با نسبت فایل‌های آلوده به کل فایل‌های شبکه است که با  $h(t)$  نمایش داده شده است. پارامتر ثابت  $\alpha$  تنظیم کننده‌ای است که با تنظیم مقدار آن می‌توان احتمال انتشار را به عدد واقعی نزدیک‌تر کرد. در یک واحد زمانی یک نظیر مستعد  $\lambda_d$  فایل را دانلود می‌کند، احتمال اینکه فایل‌ها آلوده باشند برابر  $h(t)$  است. بنابراین احتمال آنکه یک نظیر مستعد آلوده شود  $\lambda_d h(t)$  برابر است. در نتیجه آهنگ تغییر  $S$  برابر  $S = S(t) - \lambda_d h(t)S(t)$  است. کاملاً واضح است که آهنگ تغییر  $I$  برخلاف آهنگ تغییر  $S$  است. هنگامی که یک نظیر مستعد آلوده می‌شود، تعداد فایل‌های آلوده  $C$  عدد افزایش می‌یابد. بنابراین آهنگ تغییر  $K$  برابر با  $C$  است. برای مدل SI فرض می‌کنیم یک گرهی مستعد پس از آلوده شدن در همان وضعیت باقی می‌ماند بنابراین نمودار پیشرفت حالت آن به صورت شکل ۱ خواهد بود:



شکل ۱. نمودار پیشرفت حالت مدل SI

درنتیجه معادلات دیفرانسیل مدل SI به شرح زیر خواهد بود:

$$\frac{ds(t)}{dt} = -\lambda_d \cdot h(t) \cdot S(t) \quad (1)$$

$$\frac{di(t)}{dt} = \lambda_d \cdot h(t) \cdot S(t) \quad (2)$$

$$\frac{dk(t)}{dt} = \lambda_d h(t) \cdot S(t) \cdot c \quad (3)$$

$$\frac{dM(t)}{dt} = \lambda_d N(1 - h(t)) \quad (4)$$

$$N(t) = S(t) + I(t)$$

## پیش فرض‌های این مدل به شرح زیر می‌باشند:

- توبولوژی شبکه استاتیک و تعداد کل اعضای آن (نظیرها) عدد ثابتی است که در مدل با  $N(t)$  نشان داده شده است. تعداد فایل‌ها نیز ثابت بوده و هیچ فایلی به فایل‌های به اشتراک گذارده، اضافه نمی‌شود.
- هر کاربر تمام فایل‌های را که می‌خواهد با دیگران به اشتراک بگذارد را در یک پوشه‌ی مشترک<sup>۱</sup> قرار می‌دهد.
- تمام کاربران، فایل‌ها را در پوشه‌ی مشترک‌شان دانلود می‌کنند.
- پس از اتمام دانلود یک فایل یک بار اجرا می‌شود.
- زمان جستجو، اتصال، دانلود و اجرای یک فایل برای همه فایل‌ها عدد ثابتی بوده و با عنوان واحد زمانی<sup>۲</sup> شناخته می‌شود. یک واحد زمانی طول می‌کشد که دانلود کننده فایل، آلوده شده یا مصون بماند.
- وقتی یک نظیر (ایستگاه کاری) آلوده می‌شود  $C$  عدد فایل آلوده با نام‌های مختلف در پوشه‌ی مشترک مستقر می‌شوند. تمام نظیرهای آلوده همان  $C$  عدد فایل را به اشتراک می‌گذارند. پارامترها و نمادهای مورد استفاده در مدل در جدول ۱ آمده‌اند.

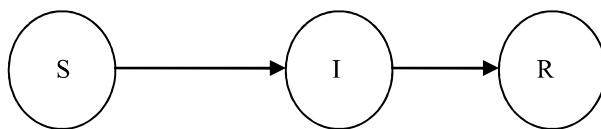
جدول ۱. پارامترها و نمادهای مدل

نماد پارامتر	شرح پارامتر
$N(t)$	تعداد تمام اعضای شبکه که در اینجا عدد ثابتی است.
$S(t)$	تعداد نظیرهای مستعد در زمان $t$
$I(t)$	تعداد نظیرهای آلوده شده در زمان $t$
$R(t)$	تعداد نظیرهای بازیابی شده در زمان $t$
$K(t)$	تعداد فایل‌های آلوده شده در زمان $t$
$M(t)$	تعداد فایل‌های آلوده شده در زمان $t$
$h(t)$	احتمال دانلود فایل‌های آلوده در زمان $t$ بر نسبت $K(t)$ در $M(t) + K(t)$
$\lambda_d$	نرخ دانلود فایل جدید توسط هر نظیر
$\lambda_{is}$	نرخ تبدیل یک نظیر آلوده به نظیر مستعد پساز بازیابی
$\lambda_{sr}$	نرخ تبدیل یک نظیر مستعد به نظیر بازیابی شده
$\lambda_{ir}$	نرخ تبدیل یک نظیر آلوده شده به نظیر بازیابی شده

1- Share Folder

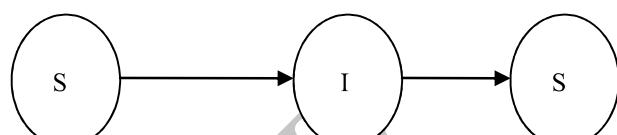
2- Time Unit

نظیرهای پاک شده برابر  $\lambda_{sr}S(t) + \lambda_{ir}I(t)$  خواهد بود. در همان زمان فایل‌های آلوده با نرخ  $C\lambda_{ir}I(t)$  کاهش می‌یابند. نمودار پیشرفت حالت این مدل به صورت شکل ۴ خواهد بود که با توجه به آنکه بر اساس فرضیات مدل برخی نظیرها مستقیماً از حالت مستعد به حالت بازیابی تغییر وضعیت می‌دهند شکل ۵ تناسب بیشتری با این فرضیات دارد (مؤلف).

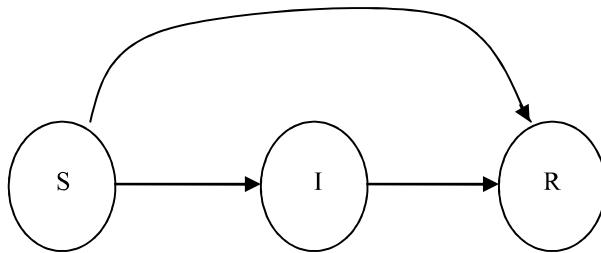


شکل ۴. نمودار پیشرفت حالت مدل SIR

**SIS مدل ۲.۳**  
نمودار پیشرفت حالت در این مدل برابر شکل ۲ است. یعنی وقتی تمام فایل‌های آلوده یک نظیر آلوده به صورت طبیعی از بین برود یا پاک شود آن نظیر دوباره به حالت مستعد باز می‌گردد. به نظر مؤلف شکل ۳ نمودار پیشرفت حالت این مدل را به نحو واقعی تری نشان می‌دهد.



شکل ۲. نمودار پیشرفت حالت مدل SIS



شکل ۵. نمودار پیشرفت حالت اصلاح شده برای مدل SIR



شکل ۳. نمودار پیشرفت حالت اصلاح شده برای مدل SIS

بر این اساس معادلات دیفرانسیل مدل SIS را می‌توان به صورت زیر نوشت:

$$\frac{ds(t)}{dt} = -\lambda_d h(t)S(t) - \lambda_{sr}S(t) \quad (9)$$

به صورت زیر نوشت:

$$\frac{dI(t)}{dt} = \lambda_d h(t)S(t) - \lambda_{ir}I(t) \quad (10)$$

$$\frac{dR(t)}{dt} = \lambda_{sr}S(t) + \lambda_{ir}I(t) \quad (11)$$

$$\frac{dk(t)}{dt} = C\lambda_d h(t)S(t) - C\lambda_{ir}I(t) \quad (12)$$

$$\frac{dM(t)}{dt} = \lambda_d N(1 - h(t)) \quad (13)$$

$$N(t) = S(t) + I(t) + R(t)$$

#### ۴.۳. بررسی مدل

اگر چه مدل‌های فوق کارایی خوبی داشتند و مدل‌های نسبتاً مناسبی برای انتشار بودند اما برخی فرضیات موجود در آنها با فضای واقعی تطابق نداشت. در این بخش به برخی از این موارد اشاره می‌کنیم.

$$\frac{ds(t)}{dt} = -\lambda_d h(t)S(t) + \lambda_{is}I(t) \quad (5)$$

$$\frac{dI(t)}{dt} = \lambda_d h(t)S(t) - \lambda_{is}I(t) \quad (6)$$

$$\frac{dk(t)}{dt} = c\lambda_d h(t)S(t) - c\lambda_{is}I(t) \quad (7)$$

$$\frac{dM(t)}{dt} = \lambda_d N(1 - h(t)) \quad (8)$$

$$N(t) = S(t) + K(t)$$

#### ۳.۳. SIR مدل

همچنان که آلودگی کرم‌واره‌ها افزایش می‌یابد کاربران متوجه حضور آنها در شبکه شده و تدبیری مثل ترمیم سامانه‌ها و به‌روزآوری آنتی‌ویروس‌ها را اتخاذ می‌کنند که نتیجه آن اینمن شدن بخشی از استگاه‌های کاری است. این استگاه‌ها را با عنوان نظیرهای بازیابی شده (R) می‌شناسیم و فرض می‌کنیم که آنها دیگر آلوده نخواهند شد. با فرض آنکه نظیرهای مستعد و نظیرهای آلوده به ترتیب به نسبت  $\lambda_{ir}I(t)$  و  $\lambda_{sr}S(t)$  پاک‌سازی شوند، آهنگ تغییر

علاوه بر پارامترهای جدید در فرضیات ابتدایی مدل نیز اصلاحاتی صورت گرفته است. از جمله آنکه تعداد نظریهای شبکه و نیز تعداد فایل‌ها عدد ثابتی نبوده و می‌تواند در طی شبیه‌سازی تعییر کند. مدل بهبود یافته SI که با عنوان DSI نام‌گذاری شده است دارای همان نمودار پیشرفت حالت و معادلات دیفرانسیل<sup>(۱)</sup> الی<sup>(۴)</sup> است. با این تفاوت که در معادلات<sup>(۱)</sup> الی<sup>(۳)</sup>,  $\lambda_{di}$  جایگزین  $\lambda$  شده است و بدین ترتیب اثر پهنای باند و اندازه فایل‌ها در مدل اعمال گردیده است. بدین ترتیب معادلات<sup>(۱۴)</sup> الی<sup>(۱۷)</sup> را می‌توان برای مدل DSI نوشت:

$$\frac{ds(t)}{dt} = -\lambda_{di} \cdot h(t) \cdot S(t) \quad (14)$$

$$\frac{dI(t)}{dt} = \lambda_{di} \cdot h(t) \cdot S(t) \quad (15)$$

$$\frac{dk(t)}{dt} = \lambda_{dui} h(t) \cdot S(t) \cdot c \quad (16)$$

$$\frac{dM(t)}{dt} = \lambda_{dui} N(1 - h(t)) \quad (17)$$

$$N(t) = S(t) + I(t)$$

به همین طریق می‌توان مدل‌های SIS و SIR را بهبود داده و این مدل‌های بهبود یافته را به ترتیب با نام DSIS و DSIR نمایش می‌دهیم. در این مدل‌ها تنها با جایگزین کردن دو پارامتر  $\lambda_{di}$  و  $\lambda_{dui}$  اثر پهنای باند و اندازه فایل‌ها روی مدل اعمال شد. بر اساس نتایج شبیه‌سازی‌های انجام شده در مرجع [۱۵] می‌توان اختلاف عملکرد این مدل بهبود یافته با مدل پایه را مشاهده نمود. به عنوان نمونه در شکل ۶، نمودار مقایسه حاصل از شبیه‌سازی دو مدل SI و DSI آمده است. همچنان که از شکل پیداست، هرچند با گذشت زمان مقادیر بهدست آمده از دو مدل به هم نزدیک می‌شوند اما در ابتدای کار اختلاف قابل توجهی بین دو مقدار مشاهده می‌شود و این اختلاف ناشی از دخالت دادن پهنای باند و اندازه فایل در مدل DSI است.

- ثبت فرض کردن تعداد نظریهای برخط، (تعداد ایستگاه‌های کاری) و تعداد فایل‌های به اشتراک گذارده شده که این با طبیعت شبکه‌های نظری به نظری سازگار نیست و در عمل محیط این شبکه‌ها در مدل به یک محیط ایستا تبدیل شده است.

- غفلت از متوسط اندازه فایل به عنوان یک پارامتر تأثیرگذار در سرعت انتشار، واضح است که هر چه اندازه فایل بزرگ‌تر باشد زمان انتقال بیشتر شده و نرخ انتشار کاهش می‌یابد.

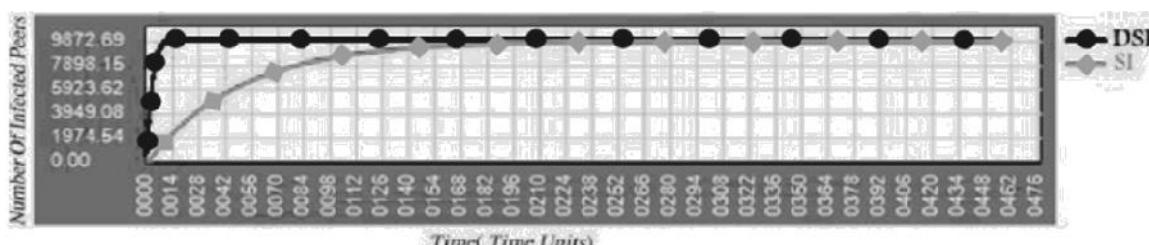
- در نظر نگرفتن پهنای باند شبکه به عنوان عاملی که بر روی سرعت فرآیند انتشار اثر می‌گذارد به طور طبیعی پهنای باند بیشتر به معنای سرعت انتشار بیشتر خواهد بود [۱۶].

### ۵.۳. مدل بهبود یافته

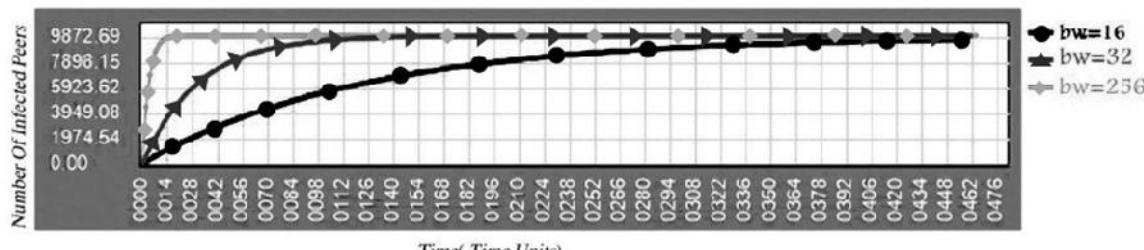
در مرجع [۱۵] تلاش شده برخی کاستی‌های بیان شده در مدل‌های فوق برطرف شود. این کار با افزودن چند پارامتر به عنوان عوامل تأثیرگذار در فرایند انتشار انجام شده است. در جدول ۲ لیست پارامترهای اضافه شده به مدل اولیه مشاهده می‌شود.

جدول ۲. پارامترهای جدید در مدل بهبود یافته

پارامتر	شرح
$S_i$	اندازه میانگین فایل‌های آلوده شده
$S_{ui}$	اندازه میانگین فایل‌های غیرآلوده
$b_w$	میانگین پهنای باند نظریها (ایستگاه‌های کاری) در اینجا برای همه ثابت فرض شده است.
$\lambda_{di}$	متوسط نرخ دانلود به وسیله هر نظری، معادل $\lambda$ در مدل پایه است با این تفاوت که در اینجا به نسبت پهنای باند و اندازه فایل‌های غیرآلوده محاسبه $\lambda_{di} = \frac{bw}{si}$ می‌شود.
$\lambda_{dui}$	متوسط نرخ دانلود فایل‌های غیرآلوده به وسیله هر نظری $\lambda_{dui} = \frac{bw}{S_{ui}}$



شکل ۶. اختلاف خروجی مدل SI با DSI



شکل ۷: تأثیر پهنای باند بر انتشار کرم‌واره‌ها

یافست و افزایش این مقدار بر اساس معادله دیفرانسیل (۱۹) می‌بایست باعث افزایش نرخ رشد گره‌های آلوده شود.

علاوه بر این در همان مرجع اثر پهنای باند به صورت مستقل بر انتشار کرم‌واره‌ها مورد بررسی قرار گرفت که نتیجه آن در شکل ۷ مشخص شده است.

$$\frac{dI(t)}{dt} = \lambda_{dx} \cdot h(t) \cdot S(t) \quad (19)$$

به همین ترتیب با کاهش احتمال بارگذاری فایل و ضریب  $\lambda_{dx}$ ، می‌توان انتظار داشت نرخ رشد گره‌های آلوده کاهش یابد. همان‌طور که از مقایسه معادله دیفرانسیل (۱۹) با معادله دیفرانسیل (۲) مشخص است، مدل پیشنهادی که مان آن را XSI انتخاب کرده‌ایم، دارای همان نمودار پیشرفت حالت و معادلات دیفرانسیل (۱) الی (۴) است. با این تفاوت که در معادلات (۱) الی (۴)،  $\lambda_{dx}$  جایگزین  $\lambda$  شده است. برای مدل پیشنهادی XSIS و XSIR که به ترتیب بهبود یافته مدل‌های DSIS و DSIR هستند نیز دقیقاً همین شرایط وجود دارد.

همان‌طور که اشاره شد با ارائه یک رابطه برای محاسبه‌ی نرخ دانلود فایل‌های آلوده و غیرآلوده برای هر نقطه ( $\lambda_{di}$ ) اثر پهنای باند و اندازه فایل‌ها در مدل اعمال گردیده است. به نظر می‌رسد عوامل دیگری نیز بر روی نرخ دانلود فایل‌ها موثر باشند که اعمال آنها می‌تواند به واقعی‌تر شدن مدل کمک کند.

به عنوان مثال در اختیار داشتن یک الگوی رفتاری از کاربران هنگامی در مورد دانلود یا رها کردن فایل‌ها تصمیم‌گیری آنها می‌تواند در سرعت انتشار آلودگی موثر باشد. البته تهیه چنین الگویی با توجه به آنکه مدل‌سازی رفتار انسانی است چالش‌های خاص خود را دارد.

#### ۴. نتایج شبیه‌سازی و ارزیابی

بر اساس فرضیات مسئله، افزایش احتمال بارگذاری فایل از یک نظریه هنگام مراجعة به آن توسط یک کاربر می‌بایست باعث افزایش سرعت انتشار آلودگی در شبکه شود. برای بررسی این مسئله با استفاده از نرم‌افزار MATLAB و با شرایط اولیه جدول ۳ با در نظر

جدول ۳: شرایط اولیه شبیه‌سازی

شرح	مقدار	پارامتر
تعداد کل میزبان‌های شبکه	۱۰۰۰۰	$S(0)$
تعداد میزبان‌های آلوده در ابتداء	۱۰	$I(0)$
پهنای باند	۶۴ kbps	$Bw$
اندازه میانگین فایل‌های آلوده شده	۱۰۰	$Si$
تعداد تکثیر فایل آلوده در هر مرحله	۱۰	$C$
ضریب اصلاح	۱	$\alpha$
تعداد فایل‌های آلوده شده در زمان $t$	۱۰	$K(t)$
تعداد فایل‌های آلوده نشده در زمان $t$	۱۰۰۰	$M(t)$

همان‌طوری که قبلاً اشاره شد سرعت انتشار کرم‌واره‌های غیرفعال به نحوه‌ی رفتار کاربران وابسته است و تصمیم‌گیری آنها برای بارگذاری یا رها کردن یک فایل می‌تواند به روند انتشار یک آلودگی کمک کند و یا سرعت آن را کاهش دهد. برای اعمال الگوی رفتار کاربران در مدل‌های فوق می‌توان یک ضریب  $\lambda_{dx}$  را جایگزین  $\lambda$  کرد. این ضریب جدید بر اساس رابطه زیر تعریف می‌شود:

$$\lambda_{dx} = \frac{bw}{si} p \quad (18)$$

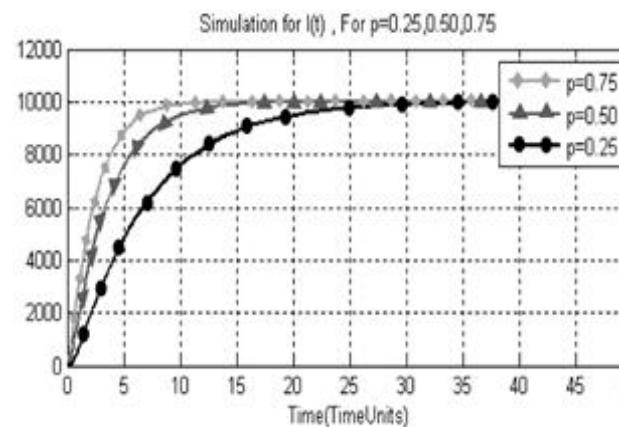
در این رابطه  $p$  احتمال بارگذاری فایل توسط کاربران از شبکه را نشان می‌دهد. به عنوان نمونه اگر کاربران یک شبکه در ۷۵٪ مراجعات به شبکه اقدام به دریافت فایل نمایند آنگاه مقدار  $p$  برابر با ۰.۷۵ خواهد بود. بدین ترتیب در مدل جدید علاوه بر پهنای باند و اندازه فایل‌ها عامل موثر رفتار کاربران نیز دخالت داده می‌شود. با تحلیل رابطه فوق بهسادگی می‌توان به این نتیجه رسید که با افزایش احتمال دانلود فایل توسط کاربران مقدار  $\lambda$  نیز افزایش خواهد

افزودن این پارامتر به مدل نشان داد که افزایش آن به طور مستقیم می‌تواند باعث افزایش سرعت انتشار آلودگی شود. میزان افزایش پارامتر مربوط به رفتار کاربران، به خروجی مدل که میزان انتشار آلودگی است وابسته است. لذا وقتی کاربران تنها در ۲۵٪ موارد که از یک نظیر فایل دریافت می‌کنند سرعت انتشار حدود ۳۰ واحد زمانی طول می‌کشد تا کرمواهه تمام گره‌های شبکه را آلود کند. در حالی‌که اگر کاربران در ۷۵٪ موارد اقدام به دریافت و اجرای فایل نمایند کل شبکه در طی ۱۰ واحد زمانی آلوده خواهد شد. به عبارت دیگر سرعت انتشار در این حالت ۳ برابر حالت قبل است. بنابراین با فرض ثابت بودن شرایط معمول، الگوی رفتاری کاربران در یک شبکه نظیر به نظیر با سرعت گسترش آلودگی ناشی از کرمواهه‌ها یک ارتباط مستقیم خطی دارد.

## ۶. مراجع

- [1] Daley, D. J and Gani, J, Epidemic Modeling: An Introduction, Cambridge, Studies in Mathematical Biology, 2001.
- [2] Ramman, M, "P2P Network:onlinepriacy of music,films and computer software", journal of intellectuall property rights,Vol 9, pp 440-461, september 2004.
- [3] Guanling, C, Robert S. G, Proceeding InfoScale '06 Proceedings of the 1st international conference on Scalable information systems, Article No. 29 New York, NY, USA ©2006.
- [4] Moore, Colleen. S," Code-Red: a case study on the spread and victims of an internet worm", <http://www.David.caida.org/publications/papers/codered/codered.pdf>, 2002.
- [5] Staniford, S, Paxson, V, and Weaver, N, How to Own the Internet inYour Spare Time. In Proceedings of the 11th USENIX Security.
- [6] Fred, B, "The Kermack–McKendrick epidemic model revisited" ,ELSEVIER,MathematicalBiosciencesVolume 198, Issue 2, Pages 119–131, December 2005.
- [7] Zou, C. C, Gong, W, and Towsley, D, "Code Red Worm PropagationModeling and Analysis", In Proceedings of9-th ACM Conference onComputer and Communication Security(CCS), Washington DC,November 2002.
- [8] Chen, Z, Gao, L, and Kwiat, K, "Modeling the Spread of Active Worms", IEEE INFOCOM, 2003.
- [9] Sandin, J, "P2P systems for worm detection," inDIMACS Workshop on large scale attacks,Piscataway, NJ, USA, September 2003.
- [10] Wei, Y, "Analyze the Worm-Based Attack in Large Scale P2PNetworks", In Proceedings of8th IEEE International Symposium on High Assurance Systems Engineering (HASE'04) , 2004.

گرفتن سه مقدار ۰/۲۵ ، ۰/۵۰ و ۰/۷۵ برای مدل  $\alpha$  اجرا شد و به عنوان نمونه برای مدل XSI نتایج شکل ۸ بدست آمد. همچنین از مقایسه شکل ۸ با شکل‌های ۶ و ۷ که مربوط به مدل‌های قبلی هستند ملاحظه می‌شود که در اینجا بهازای شرایط ثابت مثل اندازه متوسط فایل‌ها و پهنای باند شبکه، تنها بهازای تغییر رفتار کاربران ۳ الگوی انتشار برای کرمواهه بهدست آمده است.



شکل ۸. تاثیر رفتار کاربران بر سرعت انتشار آلودگی

این در حالی است که مدل‌های قبلی بهازای این تغییرات و ثابت ماندن بقیه شرایط تنها یک الگوی انتشار ارائه می‌نمایند، زیرا در تعریف آنها چنین پارامتری در نظر گرفته نشده است. همان‌طور که از نمودار مشاهده می‌شود وقتی کاربران تنها در ۲۵٪ موارد تصمیم به دریافت فایل از یک نظیر می‌گیرند سرعت انتشار کمتر بوده و حدود ۳۰ واحد زمانی طول می‌کشد تا کرمواهه تمام گره‌های شبکه را آلود کند. در حالی‌که اگر کاربران در ۷۵٪ موارد اقدام به دریافت و اجرای فایل نمایند کل شبکه در طی ۱۰ واحد زمانی آلوده خواهد شد. به عبارت دیگر سرعت انتشار در این حالت ۳ برابر حالت قبل است. بنابراین همان‌طور که مشاهده می‌شود با فرض ثابت بودن بقیه شرایط الگوی رفتاری کاربران در یک شبکه نظیر به نظیر می‌تواند سرعت گسترش آلودگی ناشی از کرمواهه‌ها را تا چندین برابر افزایش دهد.

## ۵. نتیجه‌گیری

رفتار کرمواهه‌های غیرفعال برخلاف کرمواهه‌های فعلی برای گسترش در بستر یک شبکه کاملاً وابسته به نقل و انتقال فایل‌ها توسط کاربران می‌باشد. بنابراین در مدل‌سازی آنها باید نحوه رفتار کاربران در کنار سایر پارامترهای موثر مثل پهنای باند و اندازه فایل‌ها ، دخالت داده شود. در مدل بهبود یافته با در نظر گرفتن احتمال دانلود فایل در هنگام مراجعة به شبکه، بهعنوان نماد رفتار کاربران،

- [14] Ossama T. and Seong-Moo Y., "Passive Benign Worm Propagation Modeling with Dynamic Quarantine Defense", KSII TRANSACTIONS ON INTERNET AND INFORMATION SYSTEMS VOL. 3, NO. 1, FEBRUARY 2009
- [15] Khanjari. N, S. Ehsan, Azgomi. M.A, A Novel Dynamic Modeling Method of Passive Worms Propagation in Peer to Peer Networks, J. Basic. Appl. Sci. Res., 2(10) 10130-10136, 2012.
- [16] Khanjari. N, Present a method for modeling the propagation of passive pollutants in Peer to Peer Networks, Master's thesis, Zanjan Islamic Azad University, 2012 (In Persian).
- [11] Wei. Y, Corey. B, SriramChellappan and Dong Xuan, "Peer-to-Peer System-based Active Worm Attacks:Modeling and Analysis", In Proceedings of IEEE International Conference on Communications (ICC), May 2005.
- [12] Feng. C, Qin. Z, Cuthbet. L, and Tokarchuk. L, "Propagation modeling of passive worms in P2P networks," 2008, pp. 1027-1031.
- [13] Bo. Z, Laurissa. T, ChaoshengFeng , Zhiguang Qin , "Defense against Passive Worms in P2P Networks" Proceedings of Networking & Electronic Commerce Research Conference (NAEC 2008).

Archive of SID