

-سوال 2 فصل 6 كتاب)

(a

اگر یکی از گرههای موجود را (i) در نظر بگیریم و درجهی آن را که تعداد بارهایی است که به رقص دعوت شده، k_i مینامیم. تکامل زمانی درجهی گره را میتوان با در نظر گرفتن احتمال اتصال یک گره جدید به گرهی از قبل موجود i بدست آورد. طبق صورت سوال میدانیم احتمال اتصال گره جدید به گره i برابر است با:

$$P(connecting \ to \ node \ i \ at \ time \ t+1) = \frac{\eta_i}{t\langle \eta \rangle}$$

حال درجهی گره i در زمان i که برابر $k_i(t+1)$ که برابر $k_i(t+1)$ است و احتمال اینکه گرهی i در زمان i در زمان i دعوتنامهی رقصی از گرهی جدید دریافت کرده باشد، و این برابر است با:

$$k_i(t+1) = k_i(t) + P(connecting \ to \ node \ i \ at \ time \ t+1) = k_i(t) + \frac{\eta_i}{t\langle \eta \rangle}$$

این معادله تکامل زمانی برای درجه گره است که نشان میدهد هر گره در زمان t+1 چه تعداد یال(یا دعوتنامهی رقص) داشته است.

(b

برای بدست آوردن توزیع درجه، باید این احتمال را در نظر بگیریم که یک گره در زمان معین t درجه k داشته باشد. P(k,t) احتمال اینکه یک گره در زمان t+1 درجه k داشته باشد با مجموع دو احتمال داده می شود، احتمال گره در زمان t درجه k داشته باشد و در زمان t+1 درجه k داشته باشد و در زمان t+1 درجه k داشته باشد و در زمان t+1 دعوت رقص دریافت کند و احتمال اینکه یک گره در زمان t درجه k داشته باشد و در زمان t+1 دعوت رقص دریافت نکند. که این برابر است با:

$$P(k, t+1) = P(k-1, t) \times P(receives \ a \ dance \ invitation \ at \ t+1)$$

 $+P(k,t) \times P$ (does not receive a dance invitation at t+1)

که احتمال دریافت نکردن دعوت برای رقص برابر با احتمال کل که 1 است منهای احتمال دریافت کردن دعوت به رقص است، که برابر می شود با:

$$\Rightarrow P(k,t+1) = P(k-1,t) \times \frac{\eta}{t\langle \eta \rangle} + P(k,t) \times \left(1 - \frac{\eta}{t\langle \eta \rangle}\right)$$

در نتیجه تابع توزیع گرهای با جذابیت η در t بینهایت بدست می آید، در نتیجه داریم:

$$P(k) = \lim_{t \to \infty} P(k, t)$$

پس از انجام این کار مورد عجیبی که رخ می دهد این استt+1 حدودا برابر t است در نتیجه بدست می آید:

$$P(k-1,t) = P(k,t)$$

که منطقی نیست و برای ما عجیب است. و اگر این فرض را نکنیم داریم:

$$\frac{dP(k,t)}{dt} = \frac{\eta}{t\langle\eta\rangle} \Big(P(k-1,t) - P(k,t) \Big) = \frac{\eta}{\langle\eta\rangle} \ln\left(\frac{t}{\eta}\right) = -\ln\left(\frac{P_{k-1} - P_k}{P_{k-1} - P_1}\right)$$
$$\Rightarrow P_{k-1} - e^{-\frac{\eta}{\langle\eta\rangle}\ln(t)} (P_{k-1} - P_1)$$

$$\Rightarrow P_k = P_{k-1} \left(1 - t^{\frac{-\eta}{\langle \eta \rangle}} \right) - t^{\frac{-n}{\langle \eta \rangle}} P_1$$

در نتیجه در t بینهایت همان نتیجه عجیب قبل را بدست می آوریم.

که این نتیجه در واقعیت آنقدر عجیب نیست زیرا در زمان پینهایت به دلیل کوچک شدن اعضا در برابر کل شبکه منطقی است که احتمال اضافه شدن راسها یکی شود.

(c

جذابیت نصف گرهها، $\eta=2$ باشد و جذابیت نیمی دیگر $\eta=1$. میتوانیم از تابع بدست آمده از قسمت قبل استفاده کنیم، داریم:

$$P_{\eta=2}(k,t+1) = P(k-1,t) \times \frac{2}{t\langle \eta \rangle} + P(k,t) \times \left(1 - \frac{2}{t\langle \eta \rangle}\right)$$

$$P_{\eta=1}(k,t+1) = P(k-1,t) \times \frac{1}{t\langle \eta \rangle} + P(k,t) \times \left(1 - \frac{1}{t\langle \eta \rangle}\right)$$

که 1.5 $\langle \eta \rangle = \frac{1}{2} \times 2 + \frac{1}{2} \times 1 = 1.5$ که

توزیع درجه شبکه پس از مدت زمان کافی برابر است با:

$$P(k) = \lim_{t \to \infty} \left[\frac{1}{2} P_{\eta=1}(k, t) + \frac{1}{2} P_{\eta=2}(k, t) \right]$$

حل این معادلات و گرفتن حد با نزدیک شدن t به بینهایت، توزیع درجه شبکه را فراهم میدهد.

سوال 1) كد زني:

كد اين بخش به فايل ضميمه شده است.

ابتدا مقدار دهی اولیه را انجام میدهیم:

```
n = 4;
FinalN = 1000;
SpecialVert = {7, 25, 47, 60, 150};
CoreGraph = Graph[CompleteGraph[n + 1], VertexLabels -> Automatic]
SeedRandom[63456];
Eta = RandomReal[{0, 1}, FinalN];
Eta[[SpecialVert]] = {0.5, 0.8, 0.9, 0.6, 0.9}
```

که در آن n تعداد رئوس اولیه در نمودار.

FinalN: تعداد کل مراحل یا تکرار برای تکامل نمودار.

SpecialVert: فهرست رئوس هایی که ویژگی های خاصی خواهند داشت.

CoreGraph: نمودار کامل اولیه با n + 1 راس.

SeedRandom[63456]: دانه تصادفی را برای تکراربذیری تنظیم می کند.

Eta: ليستى از اعداد واقعى تصادفي بين 0 و 1. برخى از مقادير در Eta با مقادير خاصى براى رئوس در SpecialVert جايگزين مىشوند.

حال تابع اضافه شدن گره و تشكيل گراف را مىنويسيم:

NodeAdd تابعی است که یک نمودار g و یک عدد صحیح n می گیرد.

یک راس جدید به نمودار اضافه می کند و آن را به n راس موجود متصل می کند، با احتمال اتصال به یک راس متناسب با درجه آن.

ادامهی کار گتشکیل گراف:

```
SeedRandom[65354];
{t, FinalGraph} = Timing[Nest[(NodeAdd[#, n] &) , CoreGraph, FinalN - 5]]; t
```

این تکامل گراف را با اعمال تکراری تابع NodeAdd ایجاد می کند.

تکامل در FinalGraph ذخیره می شود و زمان صرف شده برای تکامل در t ذخیره می شود.

رسم نمودار تابع توزیع درجه:

در انتها نتایج آن به صورت log-log خطی آورده شده است.

```
Histogram[VertexDegree[FinalGraph], ScalingFunctions -> {"Log", "Log"}]
```

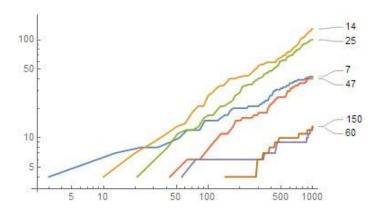
حال به سراغ تكامل درجات مىرويم:

یک تابع DegreeEvolution را تعریف میکنیم که شاخص راس، اندازه گام و n را میگیرد. درجه راس مشخص شده را در مراحل مختلف در طول تکامل محاسبه میکند.

Ds = DegreeEvolution[#, 10, n] & /@ SpecialVert; ListLogLogPlot[Ds, PlotLabels -> SpecialVert, Joined -> True]

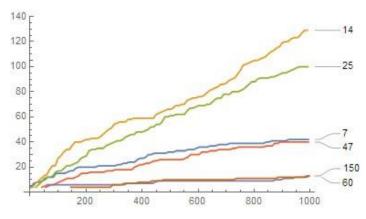
DegreeEvolution را روی رئوس در SpecialVert با اندازه گام 10 اعمال کرده. تکامل درجه را در مقیاس log-log ترسیم می کنیم.

نمودارها:



برای η های دلخواه، مشاهده می کنیم که لگاریتم درجات نسبت به لگاریتم زمان به صورت بالا است. همانطور که میبینیم، برای راس 14 که فیتنس بیشتر از راس 7 دارد، رشد سریعتری داشته و با آنکه راس 7 بسیار سریعتر وارد شبکه شده اما راس 14 از آن پیشی گرفته. این مورد را برای راس 25 نیز مشاهده می کنیم. از طرفی راس 150 که فیتنس خیلی بالایی دارد به دلیل بسیار دیر وارد سیستم شدن نتوانسته خود را به رئوسی با فیتنس کمتر برساند.

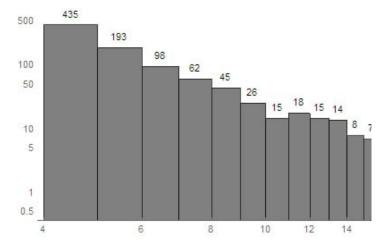
نمودار خطی نمودار بالا را اینجا مشاهده می کنیم:



با فیت کردن خط بر روی نمودار لوگ- لوگ اول، شیب خطها را به ترتیب بدست می آوریم:

$$n = 7$$
 $a_7 = 0.5$
 $n = 14$ $a_{14} = 0.7$
 $n = 25$ $a_{25} = 0.8$
 $n = 47$ $a_{47} = 0.7$
 $n = 60$ $a_{60} = 0.3$
 $n = 150$ $a_{150} = 0.7$

برای تابع توزیع درجه به صورت لوگ لوگ بدست آوردیم:



برای خطی این نمودار داریم:

