

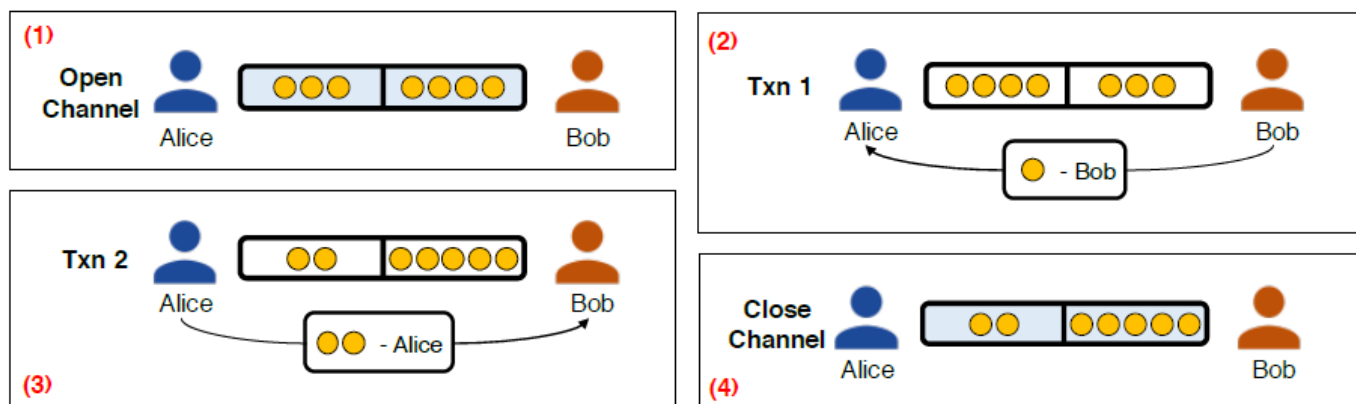
به دلیل وقت نا کافی و پیچیدگی پیاده سازی مسئله خود موفق نشدم کلیه کار های لازم تصویب شده در پروپوزال پروژه خود را انجام دهم و به جای کار های انجام نشده پروژه ی فدریتد لرنینگ را اضافه بر کار خود انجام داده ام و آن را به پروژه اول خود اضافه کردم تا جبران کار های انجام نشده شود.

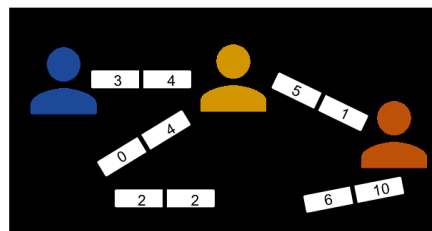
توضیحات ابتدایی برای آشنایی با موضوع پروژه

شبکه های کانال پرداخت یا PCN ها شبکه ای از نود هایی هستند که دو به دو با یکدیگر کانال پرداخت ایجاد می کنند و بدون تکرانش در زنجیره بلاک قابلیت پرداخت را در شرایطی داخل نود های شبکه می دهد. این شبکه به علت مشکل مقیاس پذیری در برخی رمز ارز ها مانند بیتکون ایجاد شده است زیرا هر بلاک در زمانی با میانگین ثابت و حجم محدود رمز ارز ایجاد می شود و با زیاد شدن تقاضا بلاکچین نمی تاند اسکیل پیدا کنند و باید مشترکین برای پرداخت در صف قرار بگیرن .

این شبکه به این صورت کار می کند که هر نود با چند نود دیگر در شبکه کانال ایجاد کرده است و در این شبکه هر دو نودی که بخواهند با هم تراکنش داشته باشند باید ارز های خود را با انتقال از بین کانال های موجود به نود مورد نظر برسانند و هر نود میانی هزینه انتقال ارز از خود را که قبلا اعلام کرده است از ارز های انتقالی بر می دارد و به نود بعدی می دهد .

نحوه ی ایجاد کانال اینگونه است که هر دو نود مقداری ارز را در حسابی چند امضا در زنجیره بلاک چین قرار می دهند برای مثال هر نود ده ارز را در حساب کانال قرار می دهد و یک کانال با ظرفیت 20 را تشکیل می دهد که هر نود می تواند ده ارز را هنگام تراز بودن کانال از خود انتقال دهد و به طور مثال با عبور دو ارز از یک طرف تعادل کانال به هم ریخته و به 8 و 12 تبدیل می شود و در صورتی که یک طرف کانال 0 شود دیگر نمیتوان از آن طرف کانال ارز انتقال داد مگر این که کانال جدید بین دو نود در بلاکچین ایجاد شود و کانال قبلی بسته شود که این عمل برای دو نود هزینه ایجاد می کند .





پس مسیریابی ها در شبکه باید به گونه ای باشد که تعادل کانال ها حفظ شود که این به این معنی است که مقدار ارز عبوری از کانال از دو نود برابر شود . همینطور این را هم باید در نظر گرفت که هر کانال محدودیتی دارد در انتقال ارز از خود که متناسب با ظرفیت آن است.

مدل کردن مسئله:

شبکه خود را به صورت گراف جهت دار وزن دار در نظر میگیریم که نود های آن افراد در شبکه لایتینگ هستن و هر یال یک طرف از کانال موجود بین دو نفر را نشان می دهد. وزن هر یال مقدار ارزی است که می شود از هر نود به نود دیگر انتقال داد و توجه شود که به علت وجود بالانس در موجودی هر کانال با کم شدن مقدار وزن یا ظرفیت هر یال به جهت مخالف آن همان مقدار اضافه می شود. مسیر انتخاب شده بین دو نود را مجموعه ای از یال های سری شده تشکیل می دهد. هر نود می خواهد مقداری ارز را به نود دیگری بدهد که به آن تقاضا می گوئیم و با d_{ij} نمایش می دهیم. در شبکه از نود به نود دیگر مسیر هایی وجود دارد که هر کدام از این مسیر ها مقداری فلو ارز در آن ها وجود دارد که این مقدار را با x_p نمایش می دهیم. در هر نود برای جابه جایی ارز مقداری طول می کشد تا این تراکنش انجام شود و این پول باید تا زمان برگشت رسید قفل بماند که میانگین آن را با Δ نمایش می دهیم و این دلتا باعث کم شدن ظرفیت واقعی کانال ها می شود به صورت میانگین. مقدار کل ظرفیت یک کانال یعنی مجموع ارزی که دو نود در کانال گذاشته اند برای تشکیل کانال را ظرفیت کانال می گویند و با C_{uv} نمایش داده شده است. x_{uv} هم مقدار مجموع فلوئی است که از نود u به نود v وجود دارد دقت شود که نود u و v متصل اند.

جدول توضیحات هر پارامتر

$G(V, E)$	Graph of the PCN with a set of V routers and E payment channels
\mathcal{P}_{ij}	Set of paths that sender i uses to receiver j
\mathcal{P}	$\bigcup_{i,j \in V} \mathcal{P}_{ij}$
x_p	Average rate of transaction-units on path p between sender i and receiver j
x_{uv}	$\sum_{p \in \mathcal{P}: (u,v) \in p} x_p$
d_{ij}	Demand from sender i to receiver j
c_{uv}	Total amount of tokens escrowed into payment channel (denotes channel size) (u, v)
Δ	Average time (s) over which tokens sent across a payment channel are unusable

Table 4.1: Notation for routing problem

هدف ما این است که مجموع کل فلو های عبوری از شبکه را به ماکسیموم برسانیم (به صورت منصفانه یا غیر منصفانه که آن را با مشخص کردن تابع U می شود مدل کرد) و قید هایی در مسئله وجود دارد که باید این قید ها هم در شبکه اعمال شود:

$$\begin{aligned}
 &\text{maximize} && \sum_{i,j \in V} U\left(\sum_{p \in P_{ij}} x_p\right) \\
 &\text{s.t.} && \sum_{p \in P_{ij}} x_p \leq d_{ij} \quad \forall i, j \in V \\
 &&& x_{uv} + x_{vu} \leq \frac{c_{uv}}{\Delta} \quad \forall (u, v) \in E \\
 &&& x_{uv} = x_{vu} \quad \forall (u, v) \in E \\
 &&& x_p \geq 0 \quad \forall p \in \mathcal{P}.
 \end{aligned}$$

قید اول برای این است که مجموع فلو های دو نفر بیشتر از تقاضایشان نشود.

قید دوم محدودیت ظرفیت هر کانال را مشخص می کند که مجموع فلو عبور از هر دو طرف کانال باید از ظرفیت حقیقی آن کانال که وابسته به میانگین زمان تراکنش است کوچکتر باشد.

قید سوم برای پایداری بیشتر شبکه در نظر گرفته شده است که مقدار فلو عبور از هر دو طرف کانال با هم برابر باشد.

قید چهارم مقدار فلو ها نمی تواند منفی شود.

توجه شود که این چهار قید برای هر دو نود باید برقرار باشد

حل مسئله:

Primal: ابتدا بازنویسی مسئله و تغییراتی در فرم شروط

$$\min_{x_p} - \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{ij}} x_{p_{ij}}^k$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{p \in P_{ij}} x_p \leq d_{ij} \rightarrow \sum_{k=1}^{\text{num}(P_{ij})} x_{p_{ij}}^k - d_{ij} \leq 0 \quad \forall i, j \in V$$

$$x_{uv} + x_{vu} \leq \frac{c_{uv}}{\Delta} \quad \forall (u, v) \in E \rightarrow \sum_{p \in (u,v)} x_{p_{ij}}^k + \sum_{p \in (v,u)} x_{p_{ij}}^k - \frac{c_{uv}}{\Delta} \leq 0 \rightarrow \sum_{p \in (u,v)} x_{p_{ij}}^k - \frac{c_{uv}}{\Delta} \leq 0$$

$$x_{uv} = x_{vu} \quad \forall (u, v) \in E \rightarrow \sum_{p \in (u,v)} x_{p_{ij}}^k - \sum_{p \in (v,u)} x_{p_{ij}}^k = 0 \quad \text{و} \quad x_{p_{ij}}^k \geq 0$$

U را برای بیم ماکسیم throughput برابر $x(u,v)$ بیشتر
انتخاب

تجزیه شروط به فلو عبوری

$$\begin{aligned}
 t_{ij}^K &\rightarrow \sum_{K=1}^{\text{num}(\text{path}_{ij})} t_{ij}^K = 0 & t_{ijk}^{\mu_{uv}} &\rightarrow \sum t_{ijk}^{\mu_{uv}} = 0 \\
 t_{ijk}^{\lambda_{uv}} &\rightarrow \sum t_{ijk}^{\lambda_{uv}} = 0 \\
 \left\{ \begin{array}{l} \min x_{p_{ij}}^K \\ x_{p_{ij}}^K \end{array} \right. & \forall ij \rightarrow x_{p_{ij}}^K - \frac{d_{ij}}{\text{num}(\text{path}_{ij})} \leq t_{ij}^K \\
 & \forall e \in x_{p_{ij}}^K \rightarrow x_{p_{ij}}^K - \frac{c_{vu}}{\text{num}(\text{path}_{uv})} \leq t_{ijk}^{\mu_{uv}} \\
 & \forall e \in x_{p_{ij}}^K \rightarrow x_{p_{ij}}^K = t_{ijk}^{\lambda_{uv}} \text{ و } x_{ijp}^K \geq 0
 \end{aligned}$$

تجزیه مسئله
برای (K) مسئله
برای هر Flow

نوشتن الگوریتم:

حل جواب بهینه هر عامل $\Phi_{ij}^K(t)$ است که t برداری شامل t_{ij}^K و $t_{ijk}^{\mu_{uv}}$ و $t_{ijk}^{\lambda_{uv}}$ است

CO به این مسئله را حل کن ← میباید از فلو عبوری نیز

$$\min_t \sum_{ij \in V} \sum_{K \in P} \Phi_{ij}^K(t)$$

S.t $\sum_{K=1}^{\text{num}(\text{path}_{ij})} t_{ij}^K = 0 \quad \forall ij \in V$, $\sum t_{ijk}^{\mu_{uv}} = 0 \quad \forall (u,v) \in E$, $\sum t_{ijk}^{\lambda_{uv}} = 0 \quad \forall (u,v) \in E$

برای ایدیت t توسط CO عامل ما در هر مرحله باید $\Phi_{ij}^K(t)$ خود را به CO بدهد که تابعی از x^* و μ^* است که از t اخذ قبل فرود دست آورده اند.

الگوریتم:

- 1- مقداردهی اولیه t ۲- سیسم $\Phi_{ij}^K(t)$ د حاصلی زیر را در $T(K)$ برای K عامل ما ۳- $T(K)$ یا μ^* یا x^* یا μ^* یا x^*
- 4- $K = K+1$ ۵- رفتن به جرم ۲ تا شرط توقف

استفاده از این روش برای حل غیر منطقی و دشوار به نظر می رسد زیرا در بهینه سازی دوم خود شرط داریم و کوردینیتور بایستی یک مسئله با شروط نه چندان آسان را حل کند و آپدیت ها باید در فضای شدنی t تصویر شوند که تصویر کردن معمولا کار دشواری به حساب می آید

برای راحتی سبابت و مشتق گیری تابع را به این شکل در نظر میگیریم (در نظر بگیرید):

$$L(x_p, \lambda, \mu) = \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{ij}} -\log(x_{p,ij}) + \sum_{i,j \in V} \lambda_{ij} \left(\sum_{p \in P_{ij}} x_{p,ij} - d_{ij} \right) + \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{ij}} \lambda_{ij} p (-x_p) \\ + \sum_{(u,v) \in E} \lambda_{uv} \left[\sum_{p \in P_{ij}} x_p + \sum_{p \in P_{ij}} x'_p - \frac{c_{uv}}{\Delta} \right] + \sum_{(u,v) \in E} \mu_{uv} \left[\sum_{p \in P_{ij}} x_p - \sum_{p \in P_{ij}} x'_p \right]$$

باز نویسی عبارت بالا به طوری که بتوان نسبت به x_p جدا کرد:

$$\sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{ij}} \left(-\log(x_p) + \lambda_{ij} x_p + \lambda_{ij} p (-x_p) + \sum_{(u,v) \in P} \lambda_{uv} x_p + \sum_{(u,v) \in P} (\mu_{uv} - \mu_{vu}) x_p \right) - \sum_{(u,v) \in E} \lambda_{uv} \frac{c_{uv}}{\Delta} \\ - \sum_{i,j \in V} \lambda_{ij} d_{ij}$$

$g(x_p, \mu, \lambda)$

برای پیدا کردن \min تابع بالا نسبت به x_p از $\frac{d}{dx_p} g(x_p, \mu, \lambda) = 0$ استفاده می‌کنیم. چون نسبت به x_p جدا پذیر است هر کلام را جدا می‌کنیم:

$$\frac{-1}{\lambda_p \ln(10)} + \lambda_{ij} - \lambda_{ij} p + \sum_{(u,v) \in P} \lambda_{uv} + \sum_{(u,v) \in P} (\mu_{uv} - \mu_{vu}) = 0 \rightarrow \text{برای } x_p \text{ جدا کرد}$$

$$\Rightarrow x_p^* = 1 / \left(\lambda_{ij} - \lambda_{ij} p + \sum_{(u,v) \in P} \lambda_{uv} + \sum_{(u,v) \in P} (\mu_{uv} - \mu_{vu}) \right) \rightarrow \text{مقدار بهینه هر عامل برای هر } \mu \text{ و } \lambda \text{ ای}$$

مشتق تابع دیگران نیز را به حسب μ و λ در نظر می‌گیریم و به معنی به خاطر \max گرفتن در آن ضرب می‌کنیم.

$$d'_{ij} = \sum_{i,j \in V} d_{ij} - \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{ij}} x_p^*(\lambda)$$

λ را به ازای تمام ضرایب μ در نظر می‌گیریم

$$d'_{\lambda_{ij} p} = \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{ij}} x_p^*(\lambda) \quad d'_{\mu_{uv}} = - \sum_{(u,v) \in E} \left(\sum_{p \in P_{ij}} x_p^*(\lambda) - \sum_{p \in P_{ij}} x'_p(\lambda) \right)$$

$$d'_{\lambda_{uv}} = \sum_{(u,v) \in E} \frac{c_{uv}}{\Delta} - \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{ij}} \sum_{(u,v) \in P} x_p^*(\lambda)$$

$$\lambda = \begin{bmatrix} \lambda_{ij} \\ \lambda_{ij} p \\ \lambda_{uv} \\ \mu_{uv} \end{bmatrix} \quad d = \begin{bmatrix} d'_{ij} \\ d'_{\lambda_{ij} p} \\ d'_{\lambda_{uv}} \\ d'_{\mu_{uv}} \end{bmatrix}$$

الگوریتم توزیع شده 1- بردار λ را در $K=0$ مقداردهی اولیه کنید

2- هر بار در زیرگرا (این خود را می بیند) سبب کند: $d_{\lambda_{ij}P}^{(K)} = x_p^*(\lambda)$, $d_{\lambda_{ij}PP}^{(K)} = x_p^*(\lambda)$, $d_{\lambda_{ij}P}^{(K)} = \sum_{\lambda_{uv}P} x_p^*(\lambda)$ (که $(u,v) \in P$)

$d_{\lambda_{uv}P}^{(K)} = \sum_{(u,v) \in P} x_p^*(\lambda) - \sum_{(v,u) \in P} x_p^*(\lambda)$

3- بروز رسانی λ در $K=0$: $d_{\lambda_{ij}P}^{(K)} = \sum_{ij \in E} d_{ij}^0 - \sum_{ij \in E} \sum_{P \in P_{ij}} d_{\lambda_{ij}P}^{(K)}$ $d_{\lambda_{ij}P}^{(K)} = \sum_{ij \in E} \sum_{P \in P_{ij}} d_{\lambda_{ij}P}^{(K)}$

$d_{\lambda_{uv}}^{(K)} = \sum_{(u,v) \in E} \frac{c_{u,v}}{\Delta} - \sum_{ij \in E} \sum_{P \in P_{ij}} d_{\lambda_{uv}P}^{(K)}$ $d_{\lambda_{uv}}^{(K)} = \sum_{ij \in E} \sum_{P \in P_{ij}} d_{\lambda_{uv}P}^{(K)}$

$\lambda = [\lambda + \alpha(K) d(K)]_+ \rightarrow$ μ_{uv} به سبب

4- $K=K+1$

5- بهر چه 2 تا تمام شود

CS Scanned with CamScanner

: Dual-primal

تابع لاگرانژ را با حذف قیود مربوط به فلوها و مثبت کردن ضریب قید تعادل با اضافه کردن دو قید تا تساوی به جای یک قید تساوی به صورت زیر تعریف می کنیم.

$U(x) = x$. Consider the partial Lagrangian of the LP:

$$L(x, \lambda, \mu) = \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in P_{i,j}} x_p$$

$$- \sum_{(u,v) \in E} \lambda_{uv} \left[\sum_{\substack{p \in P: \\ (u,v) \in p}} x_p + \sum_{\substack{p' \in P: \\ (v,u) \in p'}} x_{p'} - \frac{c_{u,v}}{\Delta} \right]$$

$$- \sum_{(u,v) \in E} \mu_{uv} \left[\sum_{\substack{p \in P: \\ (u,v) \in p}} x_p - \sum_{\substack{p' \in P: \\ (v,u) \in p'}} x_{p'} \right]$$

$$- \sum_{(u,v) \in E} \mu_{vu} \left[\sum_{\substack{p \in P: \\ (v,u) \in p}} x_p - \sum_{\substack{p' \in P: \\ (u,v) \in p'}} x_{p'} \right],$$

ضریب مربوط به ظرفیت لینکها به جهت کانال مرتبط نیست ولی ضریب تعادل متناسب با جهت کانال متفاوت است.

معادله بالا را به صورت زیر بازنویسی می کنیم:

$$L(\mathbf{x}, \lambda, \mu) = \sum_{i,j \in V} \sum_{p \in \mathcal{P}_{i,j}} x_p \left(1 - \sum_{(u,v) \in p} \lambda_{uv} - \sum_{(u,v) \in p} \mu_{uv} + \sum_{(v,u) \in p} \mu_{vu} \right) + \sum_{(u,v) \in E} \lambda_{uv} \frac{c_{uv}}{\Delta}.$$

تا بتوان آن را به فلو های عبوری تجزیه کنیم و با توجه به تغییر معادله بالا ضریب زیر را تعریف می کنیم:

$$z_p = \sum_{(u,v):(u,v) \in p} (\lambda_{uv} + \mu_{uv} - \mu_{(v,u)})$$

ابدیت پرایمال:

$$x_p(t+1) = x_p(t) + \alpha(1 - z_p(t)) \quad (9.3)$$

$$x_p(t+1) = \text{Proj}_{\chi_{i,j}}(x_p(t+1)), \quad (9.4)$$

where Proj is a projection operation on to the convex set $\{x_p : \sum_{p:p \in \mathcal{P}_{i,j}} x_p \leq d_{i,j}, x_p \geq 0 \ \forall p\}$, to ensure the rates are feasible.

نود های ابتدایی و انتهایی مسیر مقدار فلو فرستاده خود را متناسب با شرایط تغییر کرده در شبکه ابدیت می شوند.

ابدیت دوال:

مقدار تخمین هر نود میانی از شرایط کانال به صورت زیر انجام می شود

$$w_{uv}(t) = \sum_{\substack{p \in \mathcal{P}: \\ (u,v) \in p}} x_p(t) + \sum_{\substack{p' \in \mathcal{P}: \\ (v,u) \in p'}} x_{p'}(t) - \frac{c_{uv}}{\Delta}$$

$$y_{uv}(t) = \sum_{\substack{p \in \mathcal{P}: \\ (u,v) \in p}} x_p(t) - \sum_{\substack{p' \in \mathcal{P}: \\ (v,u) \in p'}} x_{p'}(t)$$

نود های میانی پارامتر های دوال شبکه را آپدیت می کنند تا شرایط شبکه را به سمت هدف خود تغییر دهند و ایم تغییر در ابدیت فلو نود های ابتدایی ظاهر شود:

$$\lambda_{uv}(t+1) = [\lambda_{uv}(t) + \eta w_{uv}(t)]_+$$

$$\mu_{uv}(t+1) = [\mu_{uv}(t) + \kappa y_{uv}(t)]_+$$

$$\mu_{vu}(t+1) = [\mu_{vu}(t) - \kappa y_{uv}(t)]_+.$$

این روش سیستم ما رو به سمت نقطه زیتی تابع لاگرانژ حرکت می دهد و برای استفاده عملی کارا تر است .

حل سترالایز مسئله:

مسئله از نظر امکان حل بسته داری حل هست ولی به علت تعداد بالای قیود و ترکیب شدن پارامترها در معادلات حل دستگاه معادلاتی که در آخر به دست می آید ناممکن یا بسیار دشوار است.

حل به صورت پرایمال و با روش های عددی به علت نیاز به تصویر سازی روی اشتراک قیود و زیاد بودن قیود کار نامعقولی است.

حل به صورت دوال هم بسیار شبیه حل دوال گسسته است با این تفاوت که دیگر عاملی وجود ندارد و به صورت مرکزی زیر گرایان ها محاسبه می شود که حل برای سه نود و با ارتباط کامل و تابع log را انجام شده که در ادامه در کنار شبیه سازی دیستریبیوتد ارائه می شود.

حل ADMM:

مسئله دارای قیود بسیار زیادی است و پیچیدگی بالایی دارد ، استفاده از روش ADMM هم برای مسائلی که عامل در قید باهم وابستگی دارند و نه در متغیر عمومی دشوار و پیچیدگی بالا تر پیدا میکند و در کلاس هم حل آن به مقالات ارجاع داده شد پس حل admm معقول به نظر نمی رسد.

حل عددی و نمایش نمودار ها: ما برای سه گره این بهینه سازی را به صورت دوال انجام دادیم (تمام کد از صفر نوشته شده)

The handwritten work shows the following steps:

- Graph:** A triangle with nodes 1, 2, and 3. Edges are labeled 1, 2, and 3.
- Constraint Matrix C:**

$$C = \begin{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \\ \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \\ \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \end{bmatrix}$$
- Handwritten notes:** "برای محاسبه هر دو طرف" (for calculating both sides).
- Matrix C₁₂:**

$$C_{12} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$
- Handwritten notes:** "میرم به حالت 1 از گره 1 به گره 2", "میرم به حالت 2 از گره 2 به گره 3", "میرم به حالت 3 از گره 3 به گره 1".
- Matrix C_{bal}:**

$$C_{bal} = \begin{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \\ \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & -1 \\ -1 & 0 \end{bmatrix} \\ \begin{bmatrix} 0 & -1 \\ -1 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \end{bmatrix}$$
- Handwritten notes:** "در جهت یال + در جهت - جهت یال -1".
- Optimization Equations:**

$$\sum_i \sum_j C_{bal,ij} x_{ij} \begin{bmatrix} x_{ij}^1 \\ x_{ij}^2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 3 \end{bmatrix} \quad \sum_i \sum_j C_{ij} x_{ij} \begin{bmatrix} x_{ij}^1 \\ x_{ij}^2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 3 \end{bmatrix}$$

توابع نوشته شده:

بهینه مقداری که هر عامل می فرستد:

```
def f_xstar_agent(i,j,k,lij,lpij,luv,muv,mvu,d):
    if lij[i,j] - lpij[i,j,k]+ (c[i,j,:,k])@luv + c_bal[i,j,:,k]@(muv-
muv)==0:
        xstar=d[i,j]
    else:
        xstar=((1)/((lij[i,j] - lpij[i,j,k]+ (c[i,j,:,k])@luv + c_bal[i,j,:,k]
@(muv-muv) ) *np.log2(10))).reshape([1])
    if xstar>d[i,j]:
        xstar=d[i,j]
    if xstar<=0 :
        xstar=0.00000000000001
    return xstar
```

ابدیت در کوردینینور:

```
def co_update(xstar,lij,lpij,luv,muv,mvu,n):
    alpha=1/(n+1)
    for i in range(3):
        for j in range(3):
            if i!=j:
                lij[i,j]=lij[i,j]+alpha *(np.sum(xstar[i,j])-d[i,j])
                if lij[i,j]<0:
                    lij[i,j]=0.0
    for i in range(3):
        for j in range(3):
            if i!=j:
                for k in range(2):
                    lpij[i,j,k]=lpij[i,j,k]-alpha*xstar[i,j,k]
                    if lpij[i,j,k]<0:
                        lpij[i,j,k]=0.0
    s =c@xstar + (c@xstar).transpose(1,0,2,3)
    sn =c_bal@xstar +(c_bal@xstar).transpose(1,0,2,3)
    sn_ =-c_bal@xstar - (c_bal@xstar).transpose(1,0,2,3)
    gluv =np.array([[0.],[0.],[0.]])
    gmuv =np.array([[0.],[0.],[0.]])
    gmvu =np.array([[0.],[0.],[0.]])
    for i in range(3):
        for j in range(3):
            if j>i :
                for k in range(ne):
                    gluv[k]+=s[i,j,k]
                    gmuv[k]+=sn[i,j,k]
                    gmvu[k]+=sn_[i,j,k]
```

```

for k in range(ne):
    luv[0,0,k]= luv[0,0,k] +alpha*(gluv[k]-CA[k])
    if luv[0,0,k]<0:
        luv[0,0,k]=0
    muv[0,0,k]= muv[0,0,k] + alpha*(gmuv[k])
    #print(muv,"\n-----")
    mvu[0,0,k]= mvu[0,0,k] - alpha*(gmvu[k])
    if muv[0,0,k]<0 :
        muv[0,0,k]=0
    if mvu[0,0,k]<0 :
        mvu[0,0,k]=0
return lij,lpij,luv,muv,mvu

```

و تابع محاسبه مجموع فلو :

```

def sum_log(x):
    yy=[]
    for i in range(m):
        for j in range(m):
            if i!=j :
                yy+=[[True],[True]]
            else:
                x[i,j]=np.array([np.nan],[np.nan])
                yy+=[[False],[False]]
    yy=np.array(yy).reshape([m,m,2,1])
    for i in range(3):
        for j in range(3):
            for k in range(2):
                if i!=j :
                    if x[i,j,k]==0:
                        x[i,j]=0.00001
    ret =(np.sum(np.log10(x),where=yy))
    return ret

```

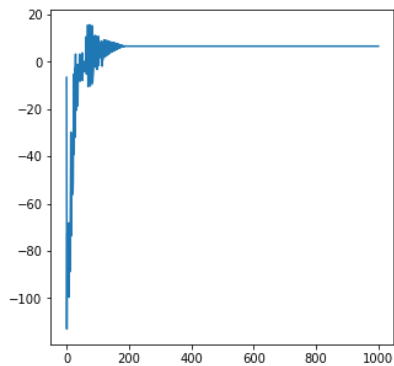
حال پاسخ مسئله برای α برابر $1/n$ به صورت گسسته و سنترال به صورت زیر است:

نمودار بلا نمودار مجموع لگاریتم تمام فلو هاست و نمودار های پایینی نمودار همگرایی دوازده فلو موجود در شبکه سه گره ای است

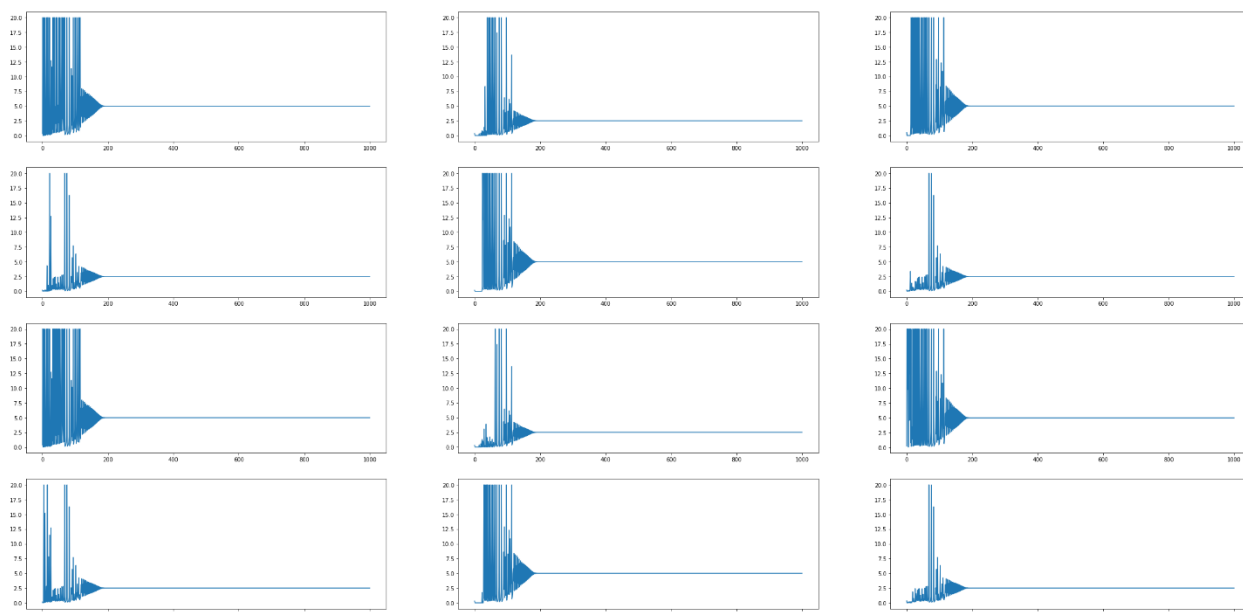
علت این که مقدار تابع ما در زمان هایی از مقدار همگرایی همگرایی بالا تر است این است که قبل از همگرایی شرایط شدنی برقرار نیست و در مواردی که شرایط ما برقرار نباشد می تواند مقدار آن بالا تر از مقدار بهینه بشود.

ابتدا برای سنترالایز نمودار را می دهیم و سپس برای دیسنترالایز اما حل دوال ما برای هر دو یکی است و جواب ها کاملاً شبیه به هم و تفاوت آنها فقط در شکل رسیدن به آن و توابع نوشته شده آنها است. و عامل ها در دیسنترالایز باید مقدار بهینه فلو خود را در هر مرحله محاسبه کرده و به کوردینیتور فرستاده می شود برای آپدیت. اما برای سنترالایز همه در یک جا به صورت مرکزی محاسبه می شود.

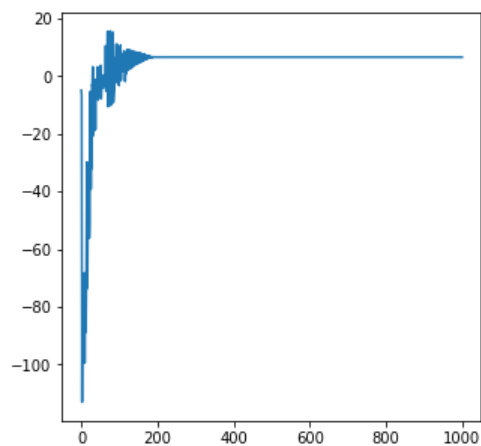
حل سنترالایز:



همگرایی هر کدام از فلوها: که به ترتیب ماتریس آن است از چپ به راست فلو 12 اولی و دومی فلو 13 اولی و دومی فلو 23 اولی و دومی و ترانواده آنها به ترتیب ادامه پیدا کرده است:



حل دیستریبیوتد:

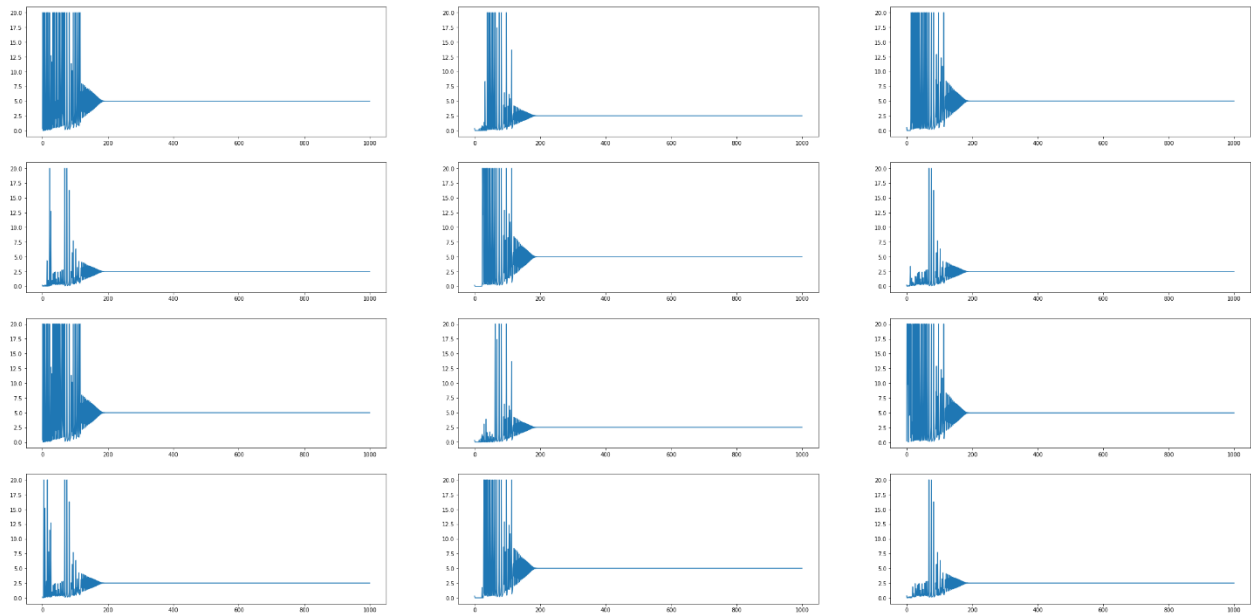


810100441

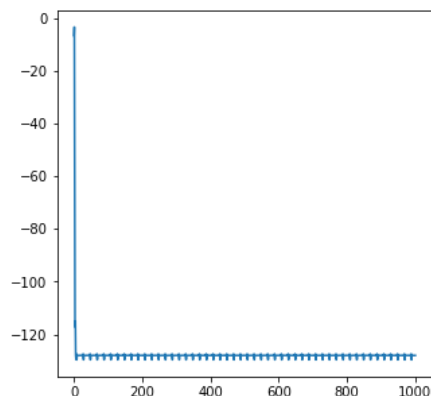
پروژه یک

حمید رضا کاشانی

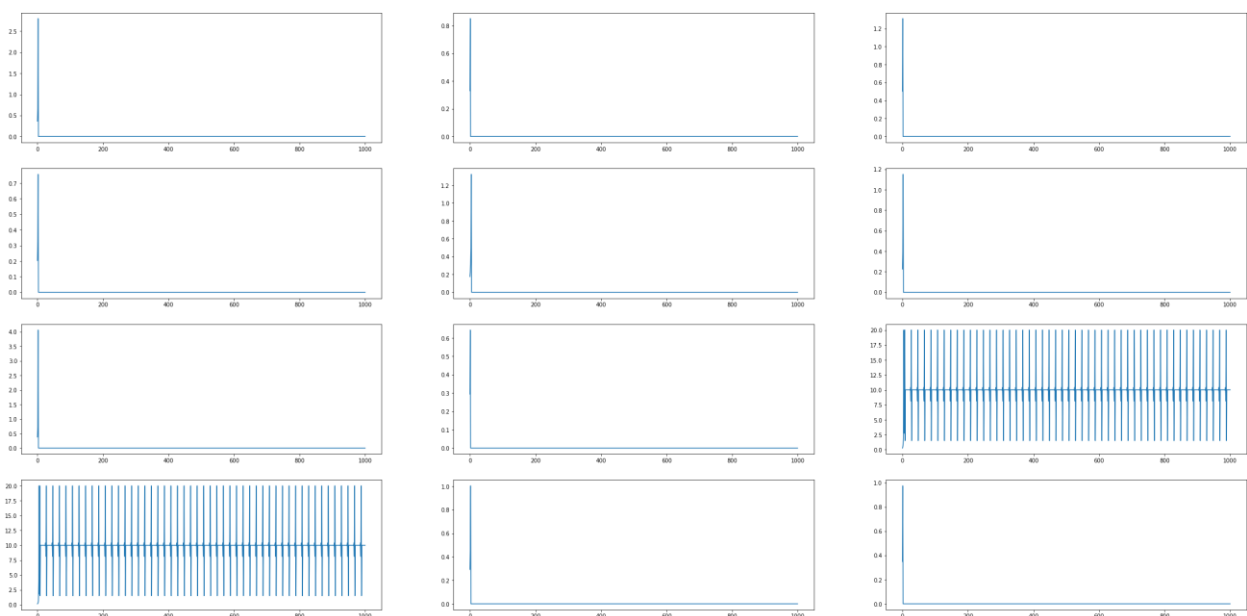
فلو:



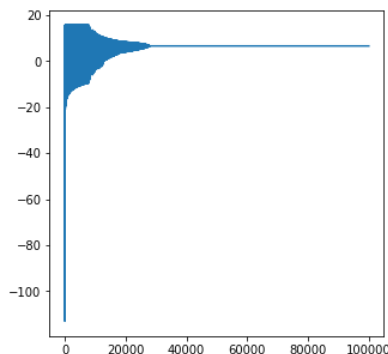
حال حل برای α ثابت 0.01:



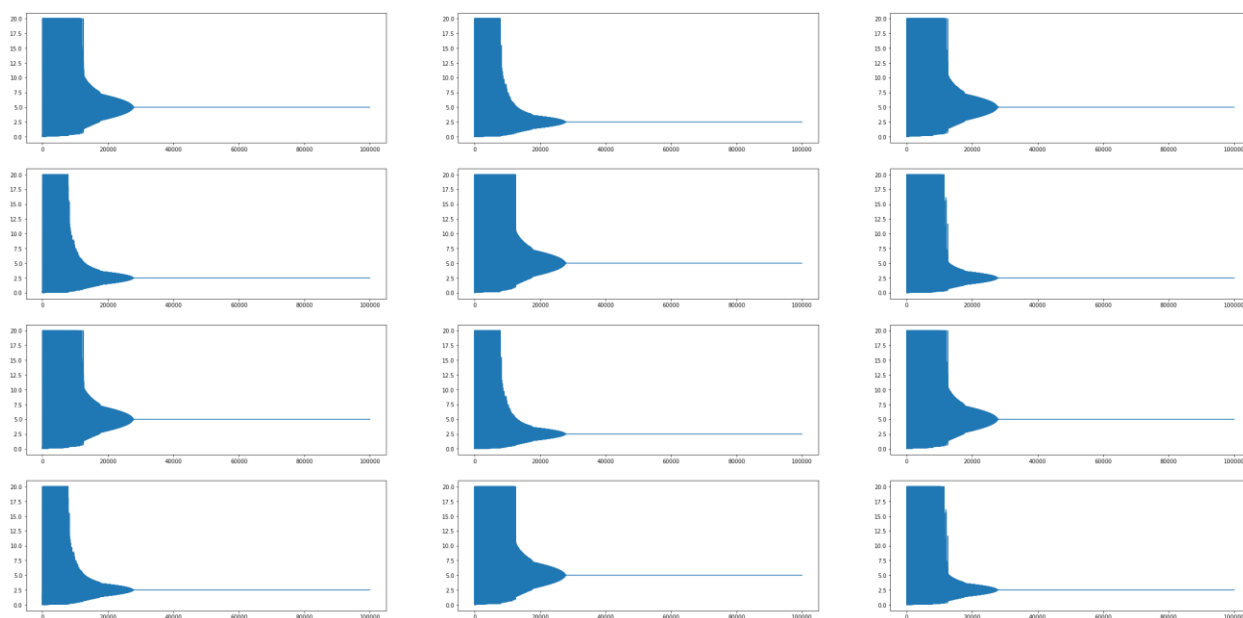
فلوها:



حال برای α برابر $1/\sqrt{n}$: مقدار تکرار را از 1000 به 100000 افزایش دادیم.



فلو ها:



همانطور که مشاهده کردید این آخری در تکرار بسیار بیشترین همگرایی رسید و برای α ثابت همگرایی جواب بهینه نبود.

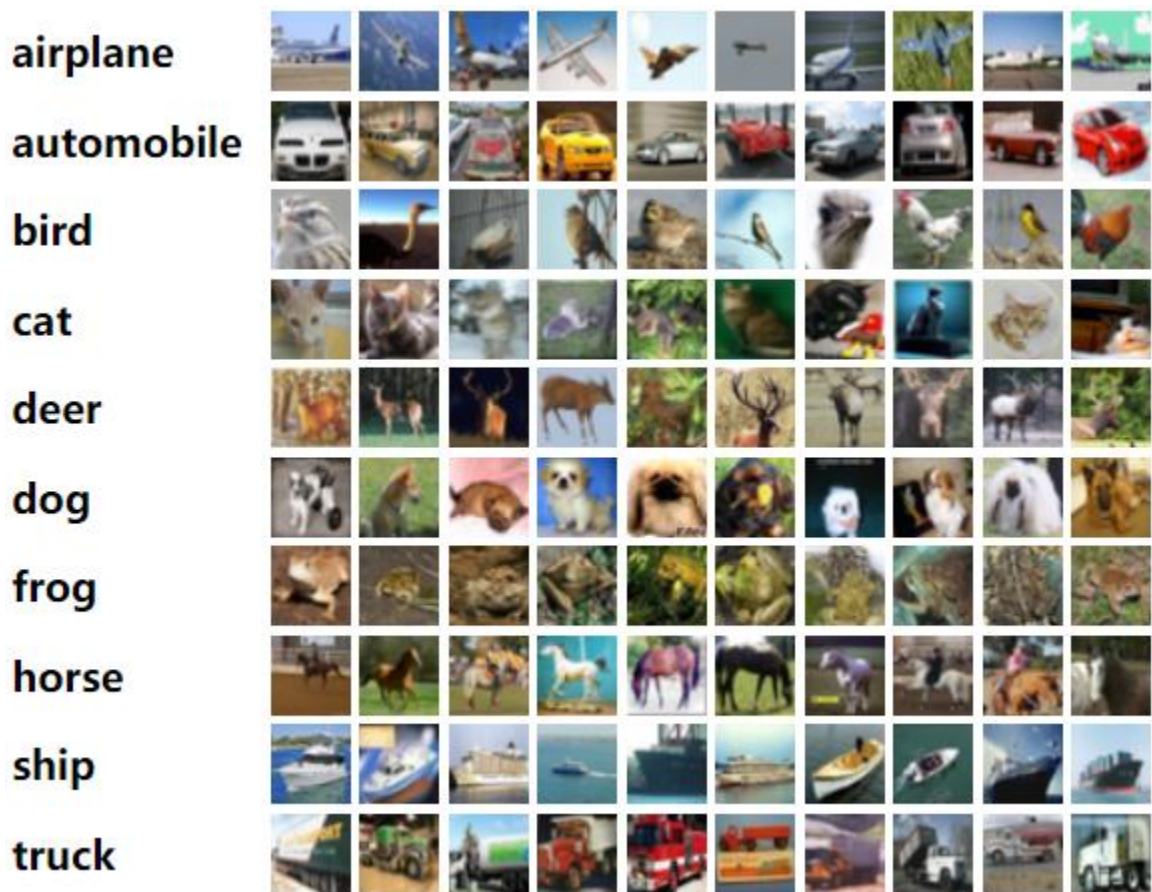
Federated learning

برای جبران کاستی های پروژه تصویب شده برای پروپوزال تصمیم گرفتن یک قسمت نسبتاً مفصلی روی فدریتد لرنینگ به آن اضافه کنم .

در این قسمت قصد هست روی داده های تصویری و در مدل ساده شبکه عصبی کانولوشنی برای ده عامل فدریتد لرنینگ با استفاده از روش های fedavg و fedprox در حالتی که داده ها مساوی و نا مساوی بین عامل ها تقسیم شده اند لرنینگ انجام دهیم.

و همینطور این فدریتد لرنینگ را برای learning rate های آمده در درس امتحان می کنیم تا حاصل را مشاهده کنیم.

داده های ما 50000 داده تصویری با اسم cifar10 که مجموعه ای 10 گروه مختلف حیوان در آن لیبل گذاری شده است.



حال داده های خود را به صورت نا متقارن تقسیم بندی می کنیم:

```
XX=np.split(x_train,[8000,19000,20000,23000,24500,28000,30000,35000,44400])
YY=np.split(y_train,[8000,19000,20000,23000,24500,28000,30000,35000,44400])
```

و آماده سازی های اولیه را روی داده انجام می دهیم.

حال مدل شبکه عصبی کانولوشنری خود را تعریف می کنیم:

Model: "sequential_2"

Layer (type)	Output Shape	Param #
=====		
conv2d_4 (Conv2D)	(None, 32, 32, 32)	416
conv2d_5 (Conv2D)	(None, 32, 32, 16)	2064
flatten_2 (Flatten)	(None, 16384)	0
dense_6 (Dense)	(None, 256)	4194560
dense_7 (Dense)	(None, 256)	65792
dense_8 (Dense)	(None, 10)	2570
=====		

Total params: 4,265,402

Trainable params: 4,265,402

Non-trainable params: 0

پیاده سازی اول پیاده سازی fedavg با داده های نا متقارن:

پارامتر های لرنینگ مدل:

```
model.compile(loss='categorical_crossentropy',
              optimizer='adam',
              metrics=['accuracy'])
```

تابع کوردینیتور که عمل میانگین وزندار روی وزن های شبکه عصبی انجام می دهد:

```
def avg_w_co(a,XXX,n):
    w=np.zeros(np.array(a[0]).shape)
    for i in range(10):
        wi=XXX[i].shape[0]/(50000)
        w= w+(wi)*np.array(a[i])
    w=list(w)
    print(n+1,'\n','_____')
    return w
```

هر ده مدل را در یک لوپ قرار می دهیم و در آخر وزن هر ده مدل را با یکدیگر میانگین خواهیم گرفت.طبق الگوریتم زیر:

Algorithm 1 FederatedAveraging. The K clients are indexed by k ; B is the local minibatch size, E is the number of local epochs, and η is the learning rate.

Server executes:

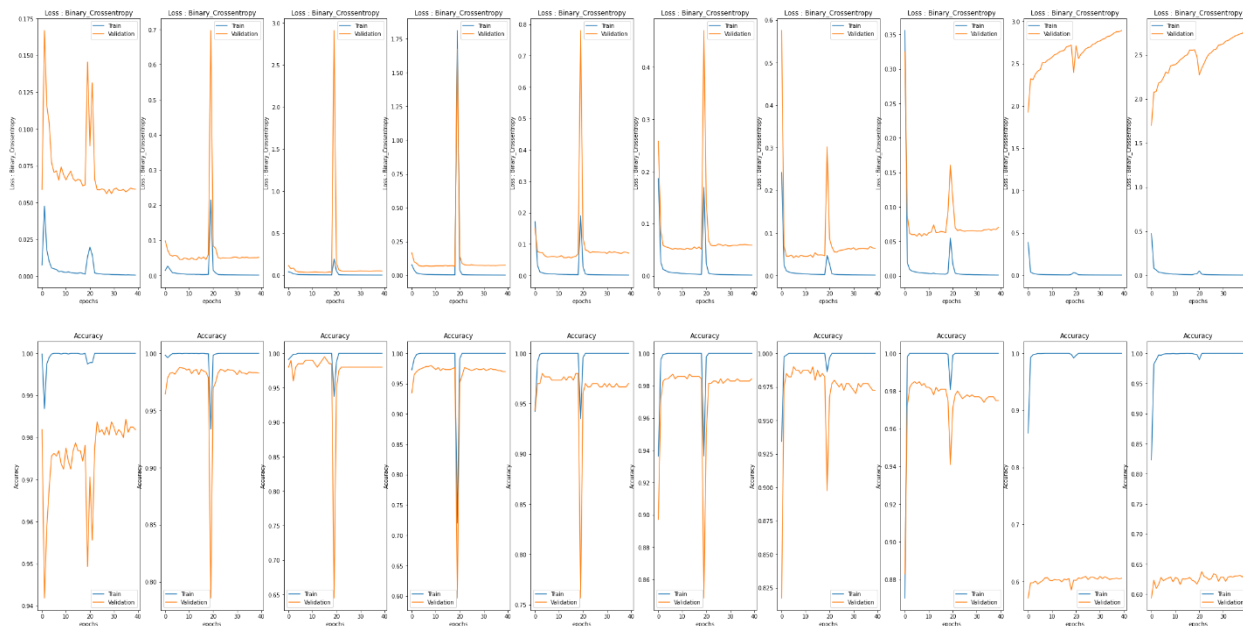
```
initialize  $w_0$ 
for each round  $t = 1, 2, \dots$  do
     $m \leftarrow \max(C \cdot K, 1)$ 
     $S_t \leftarrow$  (random set of  $m$  clients)
    for each client  $k \in S_t$  in parallel do
         $w_{t+1}^k \leftarrow \text{ClientUpdate}(k, w_t)$ 
     $w_{t+1} \leftarrow \sum_{k=1}^K \frac{n_k}{n} w_{t+1}^k$ 
```

ClientUpdate(k, w): // Run on client k

```
 $\mathcal{B} \leftarrow$  (split  $\mathcal{P}_k$  into batches of size  $B$ )
for each local epoch  $i$  from 1 to  $E$  do
    for batch  $b \in \mathcal{B}$  do
         $w \leftarrow w - \eta \nabla \ell(w; b)$ 
    return  $w$  to server
```

اجرای کامل این الگوریتم برای 40 ایتريشن حدود یک ساعت زمان می برد.

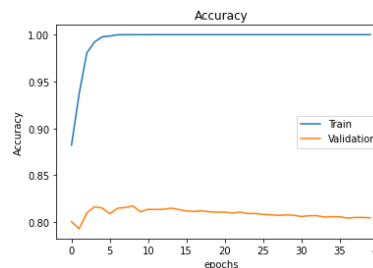
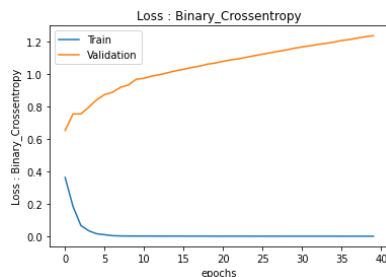
و ما حاصل را به صورت بیست نمودار نشان داده ایم که هر جفت زیر هم دقت و خطای هر عامل را نمایش می دهند:



دقت و خطا برای داده های تست ما هم برای یک عامل به صورت نمونه این است:

```
loss: 2.7987 - accuracy: 0.6203
```

برای اینکه بتوان مقایسه ای انجام داد ما باید با همین شبکه کل داده ها را به صورت یه جا لرن بکنیم و حاصل را مقایسه کنیم که زمان انجام این کار هم کمی کمتر از قبلی و در همان اوردرد است:



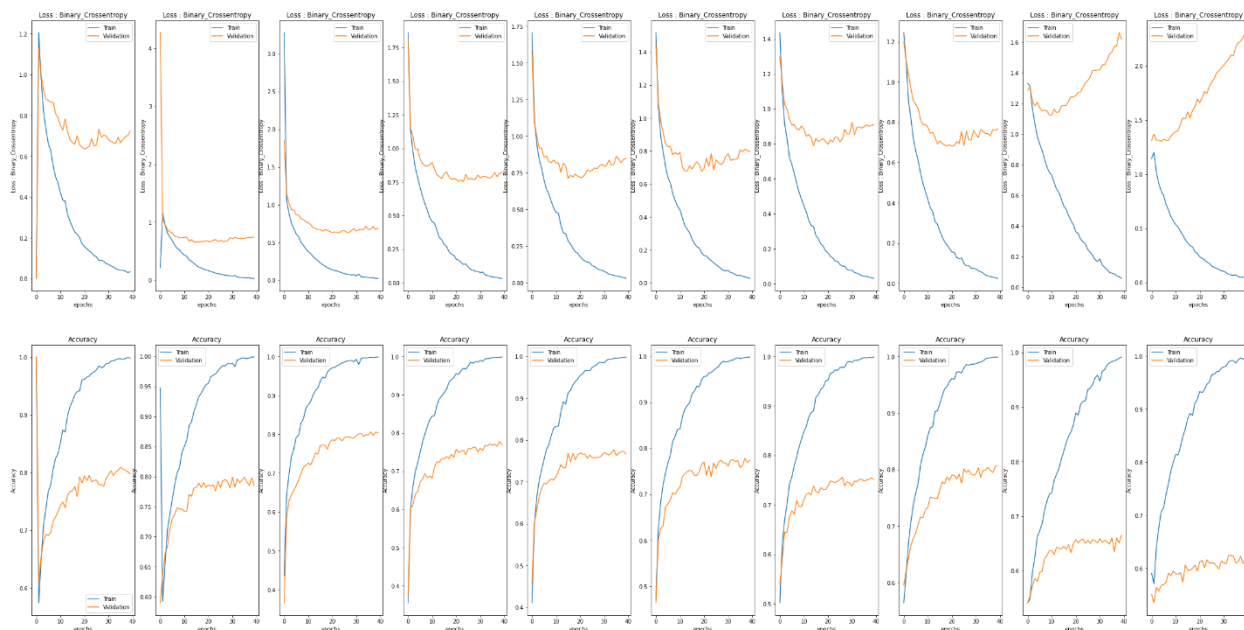
دقت و خطا برای داده تست در حالت کلی:

```
loss: 4.0433 - accuracy: 0.6072
```

نتیجه گیری :

همینطور که مشاهده می کنیم برای fedavg مقدار یادگیری ها خیلی از هم فاصله دارند و این به خاطر نا متقارن بودن داده هایمان از هم است به طوری که در عامل هایی بیشتر از شبکه کلی و در عامل هایی کمتر از شبکه کلی دقت گرفتیم. اما نکته جالب اینجا است که عامل اخرما با این که دقت کمتری روی داده های ولیدشن داشته است اما دقت بالا تری در داده های تست نسبت به شبکه اصلی داشته است و این می تواند نشان دهد که فدریتد لرنینگ حتی عملکردی بهتری در عمومی سازی یادگیری دارد.

حال دوباره همین عمل یادگیری داده ها برای عامل ها را با داده های مساوی و fedavg انجام می دهیم:



دقت و خطای تست عامل آخر:

```
loss: 2.4712 - accuracy: 0.5740
```

همانطور که مشاهده می کنید عملکرد یادگیری ما تا حد خوبی به یکدیگر شبیه شدند اما مقدار دقت برای داده های تست ما کم شدند.

پایاده سازی الگوریتم fedprox روی دادههای نا متقارن:

تفاوت این روش با روش قبل در تابع loss استفاده شده برای یادگیری شبکه های عصبی است و ما در این تابع لاس به دو خطای وزن هر عامل از میانگین عامل ها را هم در نظر می گیریم با اعمال ضربی به آن می توانیم مشخص کنیم که تاثیر بیشتر یا کمتری داشته باشد به این صورت که این عامل اضافه شده فاصله وزن ها و شبکه ها را به هم کم می کنه ولی یادگیری را سخت تر می کند. الگوریتم آن:

Algorithm 2 FedProx (Proposed Framework)

Input: $K, T, \mu, \gamma, w^0, N, p_k, k = 1, \dots, N$

for $t = 0, \dots, T - 1$ **do**

Server selects a subset S_t of K devices at random (each device k is chosen with probability p_k)

Server sends w^t to all chosen devices

Each chosen device $k \in S_t$ finds a w_k^{t+1} which is a γ_k^t -inexact minimizer of: $w_k^{t+1} \approx \arg \min_w h_k(w; w^t) = F_k(w) + \frac{\mu}{2} \|w - w^t\|^2$

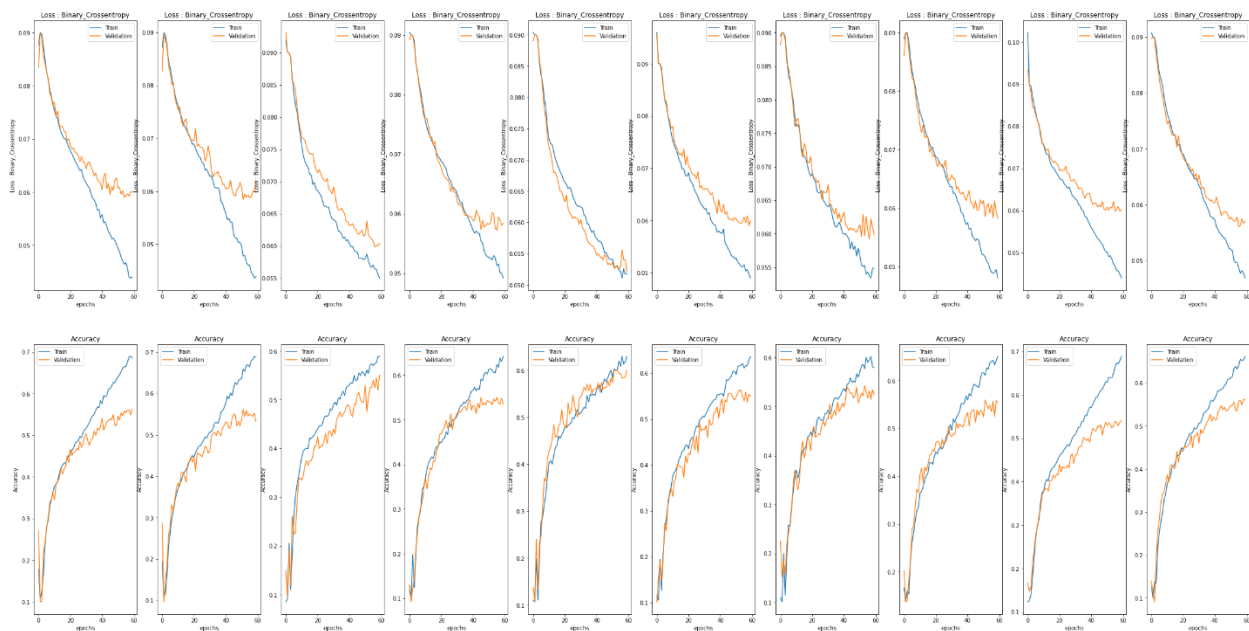
Each device $k \in S_t$ sends w_k^{t+1} back to the server

Server aggregates the w 's as $w^{t+1} = \frac{1}{K} \sum_{k \in S_t} w_k^{t+1}$

end for

پیاده سازی این الگوریتم با کتابخانه keras کمی مشکل به همین علت کد نوشته شده بند در این قسمت کمی کثیف است اما کاراست.

انجام این یادگیری برای 60 ایتريشن برای هر بار یک و نیم ساعت زمان لازم دارد:



دقت و خطا برای داده های تست برای هر ده عامل:

```
loss: 0.0596 - accuracy: 0.5530
loss: 0.0624 - accuracy: 0.5226
loss: 0.0601 - accuracy: 0.5419
loss: 0.0590 - accuracy: 0.5525
loss: 0.0588 - accuracy: 0.5509
loss: 0.0579 - accuracy: 0.5600
loss: 0.0596 - accuracy: 0.5470
loss: 0.0578 - accuracy: 0.5615
loss: 0.0594 - accuracy: 0.5568
loss: 0.0587 - accuracy: 0.5570
```

همینطور که مشاهده می کنید شباهت عامل بسیار بهبود پیدا کرد و همینطور یادگیری داده های ویدیشن مت هم بهبود پیدا کرده است و همچنین پس از 60 ایتريشن هنوز ثابت نشده اند که به معنی دقت بالا تر از آن چیزی است که نوشته شده.

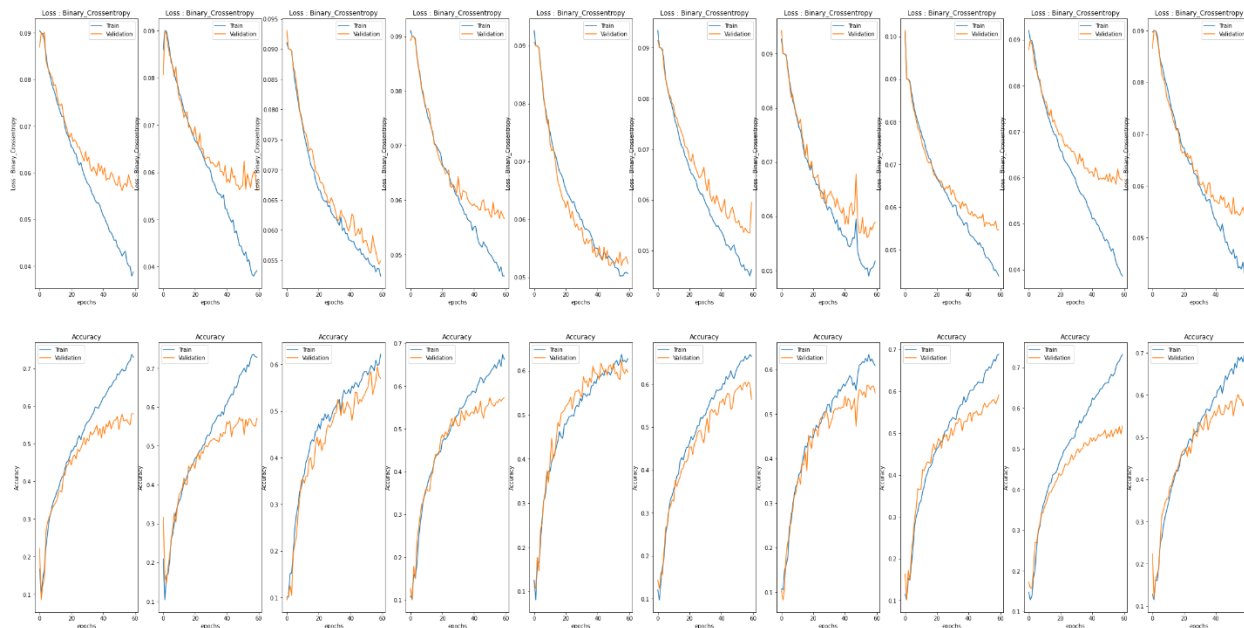
تغییر MiU:

حال با miu ضریب جمله وزن های لاس باز یکرده ایم و آن را به $\frac{1}{4}$ کاهش داده ایم که قاعدتا باید شباهت عامل ها را کمتر ولی یادگیری را بهتر کند:

810100441

پروژه یک

حمید رضا کاشانی



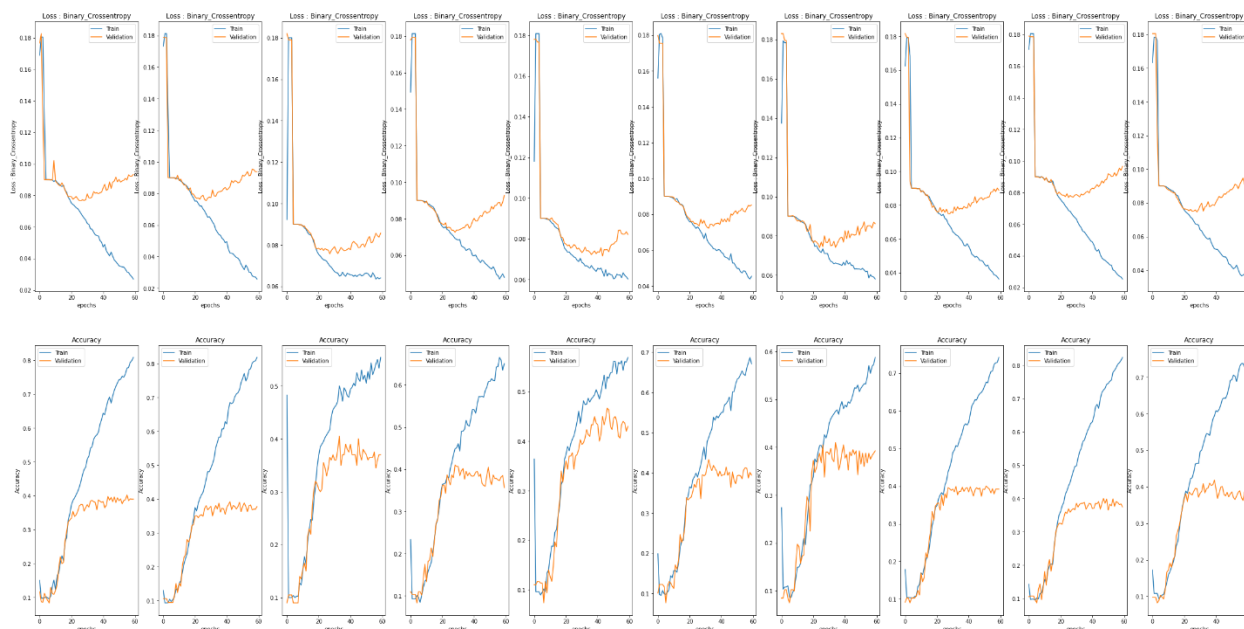
دقت و خطا تست:

```

loss: 0.0569 - accuracy: 0.5748
loss: 0.0563 - accuracy: 0.5779
loss: 0.0561 - accuracy: 0.5774
loss: 0.0558 - accuracy: 0.5824
loss: 0.0557 - accuracy: 0.5809
loss: 0.0609 - accuracy: 0.5395
loss: 0.0585 - accuracy: 0.5571
loss: 0.0550 - accuracy: 0.5899
loss: 0.0568 - accuracy: 0.5795
loss: 0.0565 - accuracy: 0.5757

```

نتایج گفته ها را تایید کرد .

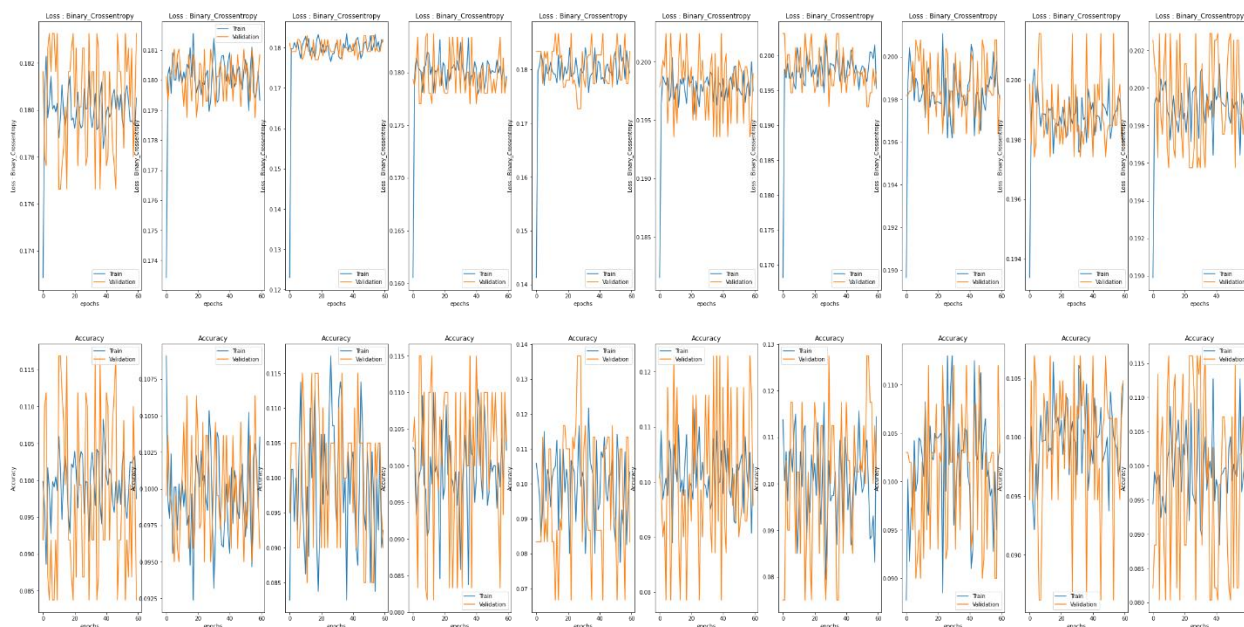
تغییر learning rate به $1/n$: با اینکه کار غیر معمولیست ولی برای دریافت نتیجه انجام شده است

810100441

پروژه یک

حمید رضا کاشانی

وضعیت یادگیری را به شدت ضعیف کرد.

تغییر learning rate به $1/\sqrt{n}$:

به کلی یادگیری رت مختل کرد.

تغییر learning rate از 0.00101 به 0.05:

