

سامانههای یادگیری ماشین توزیعشده نمونه امتحان یایان ترم

مدت امتحان: ۱۲۰ دقیقه (۲ ساعت)

 p_m ماشین، به احتمال n ماشین پیاده کردهاید. هر کدام از این n ماشین، به احتمال n ممکن است خراب شوند. اگر بتوانید یک ماشین دیگر با احتمال خرابی p_b به عنوان پشتیبان تهیه کنید تا در صورت خرابی یکی از ماشینها با آن جایگزین شود، احتمال خرابی این سیستم چقدر کاهش می یابد؟ فرض کنید احتمال خرابی هر ماشین مستقل از ماشینهای دیگر است.

پاسخ:

احتمال خرابی بدون پشتیبان:

$$1-(1-p_m)^n$$

احتمال خرابی با پشتیبان:

$$1 - \left((1 - p_m)^n + \binom{n}{1} p_m (1 - p_m)^{n-1} (1 - p_b) \right)$$

در نتیجه احتمال خرابی به میزان زیر کاهش مییابد:

$$\binom{n}{1}p_m(1-p_m)^{n-1}(1-p_b) = n \times p_m(1-p_m)^{n-1}(1-p_b)$$

۲۰ نمره) میدانیم در چند دهه گذشته، نرخ افزایش ظرفیت دیسکها بسیار بیشتر از سرعت آنها بوده است.

الف) توضیح دهید روشهای ذخیرهسازی توزیعشده چگونه مشکل کندی سرعت دیسکها را برطرف می کنند؟ ب) آیا از ایده ی روش قسمت الف، برای افزایش سرعت ذخیرهسازی روی یک ماشین نیز می توان استفاده کرد؟ توضیح دهید.

پاسخ:

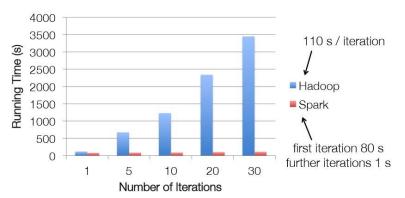
الف) (۱۰ نمره) در روشهای ذخیرهسازی توزیع شده، داده بین چندین دیسک پخش شده و به طور همزمان می توان از روی چند دیسک خواند یا روی آنها نوشت. بدین صورت، سرعت خواندن و نوشتن (اگر پهنای باند شبکه اجازه دهد) برابر با تعداد پارتیشنهای داده می گردد.

ب) (۱۰ نمره) به طور مشابه می توان با اتصال چندین دیسک به یک ماشین، دادهها را روی آنها به طور توزیع شده (با روشهایی نظیر RAID) نوشت و خواند.

۳۰ نمره) نمودار زمان آموزش رگرسیون خطی به ازای تعداد تکرار (iteration) برای دو پلتفرم ۳۰
و Hadoop در زیر آمده است.

الف) توضیح دهید چرا Spark در این نمودار برای تکرارهای بیشتر، بهتر از Hadoop عمل می کند؟ برابر) عمل می کند؟ برا در اولین تکرار، Spark بسیار کند عمل کرده و پس از آن، بسیار سریعتر (۸۰ برابر) عمل می کند؟

ج) اگر میزان حافظه ماشینها نصف شود، انتظار دارید نمودار پایین چه تفاوتی از لحاظ سرعت برای کلاسترهای Hadoop و Spark بکند؟



پاسخ:

الف) (۱۰ نمره) میدانیم که سرعت نوشتن و خواندن در حافظه (RAM) بسیار بیشتر از دیسک است. برخلاف Spark ،Hadoop در هر تکرار، داده را روی دیسک ننوشته و نمیخواند. در عوض، عملیات در حافظه انجام شده که باعث افزایش سرعت آن نسبت به Hadoop می گردد.

ب) (۱۰ نمره) در اولین تکرار، Spark داده را از HDFS که در دیسک ذخیره شده میخواند. استفاده از دیسک در این مرحله موجب کند شدن Spark می گردد. پس از آن، Spark عملیات را در حافظه انجام میدهد که بسیار سریع تر است.

ج) (۱۰ نمره) سرعت Spark بسیار به میزان حافظه وابسته است. به همین خاطر، کاهش میزان حافظه، سرعت آنرا به شدت کاهش میدهد. از طرف دیگر، Hadoop به اندازه Spark به حافظه احتیاجی ندارد و به همین دلیل عملکرد آن بسیار کمتر تحت تاثیر قرار می گیرد.

۴. (computational graph) برای یک مدل یادگیری ماشین
آشنا شدیم.

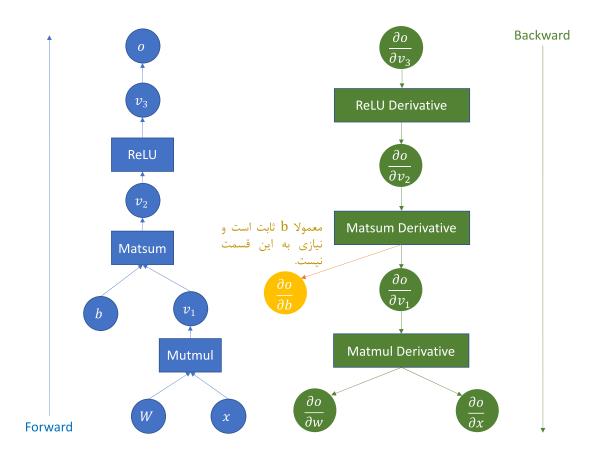
الف) گراف محاسباتی عبارت زیر و نیز گراف متناظر برای مشتق گیری خودکار را رسم کنید.

$$o(x,b) = \text{ReLU}(Wx + b)$$

ب) فرض کنید گراف بسیار بزرگ محاسباتی G به شما داده شده و میخواهید محاسبات آن را بین n ماشین توزیع کنید به طوری که یادگیری مدل در سریعترین زمان ممکن انجام شود. این مسئله را به صورت یک مسئلهی بهینه سازی تعریف کنید. به عبارتی، تابع هدف (objective function) و قیود (constraints) مسئله بهینه سازی را مشخص کرده و در مورد آن توضیح مختصری ارائه دهید. برای راحتی، فرض کنید همه محاسبات در n ماشین به صورت موازی و همزمان (سنکرون) انجام می شود.

پاسخ:

الف) (۱۰ نمره: ۵ نمره گراف forward و ۵ نمره گراف hackward)



ب) (۲۰ نمره: ۵ نمره تابع هدف، ۱۰ نمره قیود، ۵ نمره توضیح، در صورت ارائه توضیح دقیق برای تابع هدف و قیود، نمره با ارفاق داده می شود) پاسخ دقیق این مسئله، نیازمند زمانبندی گراف محاسباتی با روشی مثل ASAP/ALAP دارد. سپس روی این گراف، بر اساس همزمانی رئوس شبکه، طول مسیر بحرانی (طولانی ترین مسیر گراف) باید کمینه شود. به دلیل پیچیدگی این فرمول بندی، صرفا سعی در کمینه سازی زمان لازم برای تبادل داده بین ماشین ها خواهیم کرد (مطلبی که در کلاس به آن پرداخته شد.)

فرض کنید گراف داده شده G=(V,E) است. مسئله ی بهینه سازی را با متغیر بهینه سازی G=(V,E) تعریف می کنیم که نشان می دهد محاسبات راس i در گراف روی کدام ماشین اجرا می شود. در این گراف، وزن بین دو راس i و i را به صورت i را به صورت i را به صورت و ندازه ی آن را به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$w(i,j) = \begin{cases} \text{computation node } i & \text{if } a_i = a_j \\ \text{computation node } i + \text{communication } (i \to j) & \text{otherwise} \end{cases}$$

به علاوه تابع $m_i(x)$ را به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$m_i(x) = \begin{cases} 1 & \text{if } x = i \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

بر اساس تعریف بالا می توان مسئله ی بهینه سازی را به صورت زیر تعریف کرد:

$$\arg \min_{\substack{a_i \\ a_i \neq a_j, e(i,j) \in E}} \sum_{w(i,j)} w(i,j)$$

subject to:

$$1 \le a_i \le n$$
, $a_i \in \mathbb{N}$

$$\forall i \in \{1, ..., n\}: \quad \left| \sum_{1 \le j \le |V|} m_i(a_j) - \frac{|V|}{n} \right| \le \varepsilon$$

تابع هدف سعی در کاهش میزان برقراری ارتباط بین کامپیوترها دارد. قید اول، حدود متغیر a_i را تعریف می کند و قید دوم سعی در ایجاد توازن بین میزان محاسبات بین کامپیوترها دارد. ثابت ϵ میزان تحمل عدم توازن بین کامپیوترها را تعیین می کند.

۵. (۱۵ نمره) در هر گام از آموزش یک شبکهی توزیع شده، ممکن است گرادیان همه وزنها در همهی پروسهها نیاز به بروزرسانی نداشته باشند. به عبارتی، یک گرادیان، در یک گام آموزش ممکن است در یک پروسه شرکت کند و در پروسهی دیگر در همان گام آموزش شرکت نکند. چگونه و با چه ساز و کاری پروسهای در گام جاری نیاز به PyTorch DistributedDataParallel
بروزرسانی نداشتهاند، شناسایی می کند؟

پاسخ: در مقاله PyTorch Distributed: Experiences on Accelerating Data Parallel پاسخ: در مقاله Training، روشی به کمک نقشه یبیتی (bitmap) ارائه شده که در ادامه تشریح می گردد. هر پروسه، یک نقشه یبیتی برای پارامترهای استفاده نشده نگهداری می کند (مثلا صفر نشان دهنده پارامتر استفاده نشده و یک نشان دهنده پارامتر استفاده شده). سپس با فراخوانی دستور AllReduce، همه ی نقشههای

بیتی جمع شده و عمل OR روی آنها انجام می گیرد. خانههای این نقشه ی بیتی که صفر باقی ماندهاند، پارامترهای مورد نظر ما هستند.