
بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ



دانشگاه مراغه

دانشکده علوم پایه

گروه ریاضی

پایان نامه:

**برای دریافت درجه‌ی کارشناسی ارشد در رشته‌ی ریاضی،
گرایش آنالیز عددی**

عنوان:

گرادینان مزدوج مخلوط اصلاح شده

استاد راهنما:

دکتر علی شکری

استاد مشاور:

دکتر سهراب بزم

پژوهشگر:

ابراهیم اسماعیل پور

شهریور ۱۳۹۲

تقدیم به

محضر خداوند متعال

خدایا...

به من زیستنی عطا کن که در لحظه مرگ، بر بی‌ثمری لحظه‌ای که برای زیستن گذشته است، حسرت نخورم و مُردنی عطا کن که بر بیهودگیش، سوگوار نباشم. بگذار تا آن را، خود انتخاب کنم، اما آنچنان که تو دوست می‌داری.

تو می‌دانی و همه می‌دانند که شکنجه دیدن بخاطر تو، زندانی کشیدن بخاطر تو و رنج بردن به پای تو تنها لذت بزرگ زندگی من است، از شادی توست که من در دل می‌خندم، از امید رهایی توست که برق امید در چشمان خسته‌ام می‌درخشد و از خوشبختی توست که هوای پاک سعادت را در ریه‌هایم احساس می‌کنم. نمی‌توانم خوب حرف بزنم. نیروی شگفتی را که در زیر کلمات ساده و جمله‌های ضعیف و افتاده، پنهان کرده‌ام دریاب، دریاب.

تو می‌دانی و همه می‌دانند که زندگی از تحمیل لبخندی بر لبان من، از آوردن برق امیدی در نگاه من، از برانگیختن موج شعفی در دل من، عاجز است.

تو، چگونه زیستن را به من بیاموز، چگونه مردن را خود خواهم آموخت.

به من توفیق تلاش در شکست، صبر در نومیدی، رفتن بی‌همراه، جهاد بی‌سلاح، کار بی‌پاداش، فداکاری در سکوت، دین بی‌دنیا، مذهب بی‌عوام، عظمت بی‌نام، خدمت بی‌نان، ایمان بی‌ریا، خوبی بی‌نمود، گستاخی بی‌خامی، قناعت بی‌غرور، عشق بی‌هوس، تنهایی در انبوه جمعیت، و دوست داشتن بی‌آنکه دوست بداند، روزی کن.

اگر تنهاترین تنها شوم، باز خدا هست

او جانشین همه نداشتن‌هاست...

سپاس‌گزاری...

سپاس خداوندگار حکیم را که با لطف بی‌کران خود، آدمی را زیور عقل آراست. در آغاز وظیفه خود می‌دانم از زحمات بی‌دریغ استاد راهنمای خود، جناب آقای دکتر علی شکری، صمیمانه تشکر و قدردانی کنم که قطعاً بدون راهنمایی‌های ارزنده ایشان، این مجموعه به انجام نمی‌رسید. از جناب آقای دکتر سهراب بزم که زحمت مطالعه و مشاوره این رساله را تقبل فرمودند و در آماده‌سازی این رساله، به نحو احسن اینجانب را مورد راهنمایی قرار دادند، کمال امتنان را دارم. از جناب آقای دکتر علی خانی که زحمت داوری این رساله را تقبل فرمودند تشکر می‌کنم. و در پایان، بوسه می‌زنم بر دستان خداوندگاران مهر و مهربانی، پدر و مادر عزیزم و بعد از خدا، ستایش می‌کنم وجود مقدس‌شان را، و تشکر می‌کنم که زحمات زیادی را متحمل شدند.

ابراهیم اسماعیل پور

شهریور ۱۳۹۲

نام خانوادگی: اسماعیل پور

نام: ابراهیم

عنوان پایان نامه: گرادیان مزدوج مخلوط اصلاح شده

استاد راهنما: دکتر علی شکری

استاد مشاور: دکتر سهراب بزم

مقطع تحصیلی: کارشناسی ارشد

رشته: ریاضی کاربردی

گرایش: آنالیز عددی

دانشگاه: مراغه

دانشکده: علوم پایه

تاریخ فارغ التحصیلی: مهر ۱۳۹۲

تعداد صفحه: ۸۳

کلیدواژه‌ها: گرادیان مزدوج، روشهای تکراری، جستجوی خطی، همگرایی سراسری، برنامه ریزی غیرخطی.

چکیده

روش گرادیان مزدوج یک روش مهم و کاربردی در حل مسائل بهینه سازی نامقید بویژه با مقیاس بزرگ می باشد، بر اساس روش گرادیان مزدوج مخلوط پیشنهاد شده توسط، جینگ و دنگ، ما روش مذکور را اصلاح کرده و همگرایی آن را با استفاده از شرط کافی برای توابع نزولی ثابت می کنیم و سپس با انجام بعضی آزمون بر روی توابع غیر خطی مختلف برتری روش اصلاح شده مخلوط را نسبت به روش فلچر - ریوز، از نظر زمان اجرا، نشان می دهیم.

فهرست مطالب

چ	فهرست مطالب
خ	• مقدمه
۱	۱ مفاهیم و مباحث مقدماتی
۱	۱.۱ تعاریف و مفاهیم اولیه بهینه سازی
۳	۲.۱ جستجوی خطی
۴	۳.۱ جستجوی خطی تقریبی
۶	۱.۳.۱ آزمون وولف
۱۲	۲.۳.۱ آزمون گلدشتاین
۱۳	۴.۱ روش های گرادیان
۱۴	۱.۴.۱ روش نیوتون
۱۹	۲.۴.۱ روش تند ترین کاهش
۲۶	۲ روش جهت های مزدوج
۲۶	۱.۲ پیش گفتار
۲۷	۲.۲ جهت های مزدوج
۳۱	۳.۲ خواص کاهش جهت های مزدوج
۳۵	۳ روش گرادیان مزدوج
۳۵	۱.۳ مقدمه
۳۶	۲.۳ الگوریتم گرادیان مزدوج خطی
۴۲	۳.۳ روش گرادیان های مزدوج به عنوان فرایند بهینه
۴۴	۴.۳ همگرایی
۵۱	۵.۳ گرادیان مزدوج با پیش شرط
۵۸	۶.۳ روش گرادیان مزدوج غیر خطی
۵۸	۱.۶.۳ تقریب درجه دوم
۶۰	۲.۶.۳ روش های جستجوی خطی

۶۲ همگرایی ۳.۶.۳
۶۴	یک روش گرادیان مزدوج مخلوط اصلاح شده ۴
۶۴ مقدمه ۱.۴
۶۶ الگوریتم ۲.۴
۶۸ شرط کافی نزولی ۳.۴
۶۹ همگرایی سراسری ۴.۴
۸۲ نتایج عددی ۵.۴
۸۳ نتیجه گیری ۶.۴
۸۴	مراجع
۸۶	واژه‌نامه فارسی به انگلیسی
۸۸	واژه‌نامه انگلیسی به فارسی

مقدمه

روش گرادیان مزدوج یک روش تکراری برای حل مسائل بهینه سازی می باشد. این روش به دو دسته خطی و غیرخطی تقسیم می شود. روش خطی بر روی دستگاه $Qx = b$ که در آن Q یک ماتریس متقارن معین مثبت است به کار می رود. از این روش برای حل مسایل برنامه غیرخطی نامقید استفاده می شود. که در این صورت ماتریس Q همان ماتریس هسی تابع درجه دو می باشد. ولی روش غیرخطی که می توان بوسیله آن توابع درجه دو و یک را نیز حل کرد خود به دو دسته تقسیم می شود که عبارتند از اولی تقریب درجه دو که تقریبی از روش خطی می باشد ولی دومی مبتنی بر جستجوی خطی میباشد.

روش گرادیان مزدوج غیرخطی مبتنی بر جستجوی خطی پر کاربردترین و مشهورترین روش می باشد که ریاضیدانان و متخصصین برنامه ریزی غیرخطی با استفاده از نوآوری و خلاقیت خود روش های بهینه تری از آن پیشنهاد کرده اند که همگرایی را افزایش و زمان محاسبات را کمتر می کند یکی از این روش ها روش مخلوط اصلاح شده می باشد که در این رساله مورد بحث قرار خواهد گرفت.

برای آشنایی بیشتر با مبحث بهینه سازی، ما در فصل اول تعاریف مقدماتی را ارائه می دهیم و در فصل دو جهت های مزدوج را معرفی کرده و در فصل سه روش گرادیان مزدوج را معرفی کرده و در باره همگرایی آن بحث خواهیم کرد و در فصل آخر روش گرادیان مزدوج مخلوط اصلاح شده معرفی شده و پس از بحث در مورد

همگرایی آن نتایج عددی برای نشان دادن کارایی روش ارائه خواهد شد.

فصل ۱

مفاهیم و مباحث مقدماتی

۱.۱ تعاریف و مفاهیم اولیه بهینه سازی

تعریف ۱.۱.۱. تابع $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ را در نقطه x مشتق پذیر گویند، هر گاه تابع $g: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ موجود باشد به

طوری که برای هر $d \in \mathbb{R}^n$ داشته باشیم

$$\lim_{\alpha \rightarrow 0} \frac{f(x + \alpha d) - f(x)}{\alpha} = g^T(x)d.$$

به ازای هر بردار یکه $d = e_j$ اگر حد

$$\lim_{\alpha \rightarrow 0} \frac{f(x + \alpha e_j) - f(x)}{\alpha},$$

موجود باشد آنگاه مقدار فوق را مشتق جزئی f نسبت به x_j گویند و بانماد $\frac{\partial f(x)}{\partial x_j}$ نشان می دهند.

اگر مشتق جزئی به ازای هر j موجود باشد آنگاه گرادیان تابع f موجود است و به صورت زیر نشان داده می شود:

$$\nabla f(x) = \left(\frac{\partial f(x)}{\partial x_1}, \frac{\partial f(x)}{\partial x_2}, \dots, \frac{\partial f(x)}{\partial x_n} \right)^T,$$

و با مشتق گیری جزئی و برداری از $\nabla f(x)$ ماتریس هسیان به صورت زیر تعریف می شود

$$\nabla^2 f(x) = \left(\frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_i \partial x_j} \right)_{n \times n},$$

تعریف ۲.۱.۱. زیر مجموعه‌ی S از فضای \mathbb{R}^n را محدب گویند، اگر

$$\forall x, y \in S, 0 \leq a \leq 1 \Rightarrow ax + (1 - a)y \in S.$$

تعریف ۳.۱.۱. فرض کنید $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ و $S \subset \mathbb{R}^n$ یک مجموعه محدب باشد. تابع f را روی S محدب

گویند، اگر داشته باشیم

$$\forall x, y \in S, 0 \leq a \leq 1 \Rightarrow f(ax + (1 - a)y) \leq af(x) + (1 - a)f(y).$$

تعریف ۴.۱.۱. ماتریس n و متقارن Q را نیمه معین مثبت گویند، هرگاه برای هر $x \in \mathbb{R}^n$ داشته باشیم

$$x^T Q x \geq 0,$$

و همچنین معین مثبت گویند، هرگاه برای هر $x \in \mathbb{R}^n$ داشته باشیم

$$x^T Q x > 0,$$

تعریف ۵.۱.۱. نقطه $x^* \in \Omega$ را نقطه‌ی مینیمم نسبی یا نقطه مینیمم موضعی تابع f روی Ω گویند، اگر $\varepsilon > 0$

وجود داشته باشد به طوری که به ازای هر $x \in \Omega$ در فاصله حداکثر ε از x^* (یعنی $x \in \Omega$ و $|x - x^*| < \varepsilon$) داشته

باشیم $f(x) \geq f(x^*)$. اگر به ازای هر $x \in \Omega$ ، آنگاه x^* را نقطه مینیمم نسبی اکید f روی Ω گویند.

تعریف ۶.۱.۱. نقطه $x^* \in \Omega$ را نقطه‌ی مینیمم سراسری تابع f روی Ω گویند اگر به ازای هر $x \in \Omega$ داشته

باشیم $f(x) \geq f(x^*)$. اگر به ازای هر $x \in \Omega$ ، آنگاه x^* را نقطه مینیمم سراسری اکید f روی Ω گویند.

۲.۱ جستجوی خطی

تقریباً همهی الگوریتم‌هایی کاهشی که مورد بررسی قرار می‌گیرند دارای یک ساختار زیر بنایی اساسی هستند. هر یک از آنها از یک نقطه اولیه شروع می‌کند، طبق قانون ثابتی، جهت حرکت را مشخص می‌کند، و سپس در آن جهت به سمت مینیمم (نسبی) تابع هدف بر روی آن خط حرکت می‌کند. در نقطه جدید، جهت جدیدی تعیین می‌شود، و فرایند تکرار می‌گردد. تفاوت‌های عمده بین الگوریتم‌های (روش تندترین کاهش^۱، روش نیوتون و غیره) مربوط به قاعده‌ی انتخاب جهت‌های متوالی حرکت است. پس از آنکه انتخاب انجام شد، همهی الگوریتم‌ها حرکت به سوی نقطه مینیمم را روی خط مربوط دنبال می‌کنند.

تعریف ۱.۲.۱. فرایند تعیین نقطه‌ی مینیمم بر روی خطی مفروض را جستجوی خطی^۲ می‌گویند.

برای توابع غیر خطی کلی که نتوان مینیمم آنها را به صورت تحلیلی به دست آورد، این فرایند در واقع جستجوی هوشمندانه برای یافتن نقطه مینیمم در طول خط است. این روش‌های جستجوی خطی، که در حقیقت رویه‌هایی برای حل مسائل مینیمم سازی توابع تک متغیره (یک بعدی) هستند ستون فقرات الگوریتم‌های برنامه‌ریزی غیرخطی را تشکیل می‌دهند، زیرا مسائل چند بعدی (چند متغیره) نهایتاً با اجرای دنباله‌ای از جستجوهای خطی متوالی حل می‌شوند.

اگر بخواهیم جستجوی خطی را به صورت ملموس‌تر بیان کنیم مسئله‌ی بهینه‌سازی نامقید زیر را در نظر می‌گیریم

$$\min f(x_k), \quad (1.1)$$

^۱steepest descent

^۲linear search

که x_k از رابطه بازگشتی زیر تولید می‌شود

$$x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k, \quad \alpha_k > 0, \quad (2.1)$$

که در آن d_k جهت تغییر x_k به x_{k+1} در جهت کاهش $f(x_k)$ می‌باشد و α_k طول گام این تغییر می‌باشد. منظور

از جستجوی خطی برای مینیم کردن $f(x_k)$ ، انتخاب بهترین مقدار برای α_k است، به طوری که با تغییر x_k به

x_{k+1} در امتداد d_k ، تابع هدف $f(x_k)$ در این امتداد به مینیم مقدار خود برسد.

برای رسیدن به این هدف تعریف می‌کنیم

$$\phi(\alpha) = f(x_k + \alpha d_k), \quad (3.1)$$

و با استفاده از روش‌های تندترین کاهش و نیوتون که در ادامه این فصل معرفی خواهند شد مقدار مینیم $\phi(\alpha)$

را به دست می‌آوریم.

۳.۱ جستجوی خطی تقریبی

البته در عمل غیر ممکن است که نقطه مینیم دقیق را، که الگوریتم ایده آل جستجوی خطی دنبال می‌کند

، به دست آورد در واقع، اغلب مطلوب است که در روال یک جستجوی خطی، به منظور صرفه‌جویی در کل

محاسبات، از دقت صرف نظر کنیم. به واسطه این عوامل و به منظور واقع بینی، در هر مرحله از پیشرفت کار

باید مطمئن شویم که به دلیل استفاده از جستجوی تقریبی، نظریه ما مخدوش نشود.

به طور کلی، تقریب در الگوریتم جستجوی خطی با پایان دادن به فرایند جستجو، قبل از همگرا شدن آن،

معرفی می‌شود. بنابراین ماهیت دقیق تقریبی که معرفی می‌شود ممکن است که به روش جستجوی به کار گرفته

شده و همچنین معیار مورد استفاده برای پایان دادن به جستجو وابسته باشد.

معیارها و آزمون‌های مختلفی وجود دارد که از آنها برای پایان دادن به تکرار روش جستجوی تقریبی برای

پیدا کردن α که در معیار مذکور صدق کند، و (۳.۱) را مینیمم کند، وجود دارد که مشهورترین آنها عبارتند از

: ۱- آزمون کورواتور ۲- آزمون آرمیزور ۳- آزمون وولف ۴- آزمون گلدشتاین^۴

که ما در ادامه بحث به معرفی آزمون‌های مذکور خواهیم پرداخت. قبل از پرداختن به آزمون‌های فوق دو خاصیت

توابع نزولی را در ادامه می‌آوریم که باید همه معیارهای جستجوی تقریبی شامل این دو خاصیت باشند.

خاصیت ۱. اگر $\nabla f(x_k) \neq 0$ ، آنگاه

$$f(x_{k+1}) < f(x_k),$$

خاصیت ۱ نشان می‌دهد که هر آزمون باید نزولی بودن تابع هدف را بررسی کند.

خاصیت ۲. $d_k \nabla f(x_k) < 0$.

یعنی تابع

$$\phi(\alpha) = f(x_k + \alpha d_k),$$

در خاصیت

$$\phi(0) = \nabla f(x_k) d_k < 0,$$

صدق می‌کند. در نتیجه، به ازای مقادیر مثبت و به قدر کافی کوچک α ، داریم:

$$f(x_k + \alpha d_k) = \phi(\alpha) < \phi(0) = f(x_k),$$

^۳ Wolfe

^۴ Goldstein

اگر خاصیت ۲ برقرار باشد و α به قدر کافی کوچک باشد. آنگاه

$$f(x_{k+1}) < f(x_k),$$

به این معنی که خاصیت ۲ نیز برقرار است.

۱.۳.۱ آزمون وولف

آزمون وولف از ترکیب دو معیار آرمیژور و کورواتور به دست می‌آید که در فرایند جستجوی خطی اندازه α_k را بررسی می‌کند. مثلاً اگر مقدار α_k خیلی کوچک باشد. آنگاه ممکن است حرکت x_k به سمت مینیمم کننده x^* خیلی سریع نباشد؛ زیرا گام‌های متوالی خیلی کوتاه هستند. برای اجتناب از کوتاه بودن گام‌ها، معیار زیر را داریم که به معیار کورواتور مشهور است.

معیار ۱. (معیار کورواتور) عددی مانند c_2 ، $0 < c_2 < 1$ وجود دارد به طوری که

$$d_k \nabla f(x_{k+1}) \geq c_2 d_k \nabla f(x_k).$$

دلیل اینکه چرا خاصیت ۲ و معیار ۱ از انتخاب‌های کوچک α_k جلوگیری می‌کنند به صورت زیر می‌باشد. فرض

کنید c_2 يك عدد ثابت با $0 < c_2 < 1$ باشد و α_k در معیار ۱ صدق کند. در این صورت

$$d_k \nabla f(x_k + \alpha_k d_k) \geq c_2 d_k \nabla f(x_k) > d_k \nabla f(x_k),$$

چون $c_2 < 1$ و بنابر خاصیت ۲

$$d_k \nabla f(x_k) < 0,$$

به طور متناظر،

$$d_k \nabla f(x_k + \alpha_k d_k) - d_k \nabla f(x_k) \geq (c_2 - 1) d_k \nabla f(x_k) - d_k \nabla f(x_k) > 0,$$

که معنی آن این است که α_k نمی تواند به دلخواه کوچک بوده و یا صفر باشد چون اگر در نامعادله فوق α_k به سمت صفر میل کند، آنگاه سمت چپ آن صفر می شود در حالی که سمت راست آن در مقدار $(c_2 - 1) d_k \nabla f(x_k) > 0$ ثابت باقی می ماند که ناممکن است. بنابراین، خاصیت ۲ و معیار ۱ باهم از انتخاب مقادیر به دلخواه کوچک برای α_k جلوگیری می کنند.

اما در مورد بزرگی α_k چه می توان گفت؟ یک مقدار بزرگ برای α_k باعث یک گام بزرگ از x_k به x_{k+1} می شود. یکی از مشکلات روش تندترین کاهش این است که به دنبال مقادیر بزرگ α_k است حتی اگر یک مقدار کوچکتر برای آن نیز می تواند باعث همان تقلیل در $f(x)$ شود. این الزام ما را به معیار زیر که به آزمون آرمیثور مشهور است رهنمون می کند.

معیار ۲. (معیار آرمیثور) عددی مانند c_1 ، $0 < c_1 < c_2 < 1$ ، وجود دارد به طوری که

$$f(x_{k+1}) \leq f(x_k) + c_1 \alpha_k d_k \nabla f(x_k).$$

برای مشاهده اینکه چرا معیار فوق نتیجه مطلوب را به دست می دهد، توجه می کنیم که نامساوی بالا را می توان به صورت

$$\frac{f(x_k) - f(x_{k+1})}{\alpha_k} \geq c_1 [-d_k \nabla f(x_k)],$$

نوشت. سمت چپ این نامساوی تقلیل نسبی مقدار $f(x)$ را نسبت به افزایش مقدار α بین x_k و x_{k+1} نشان می دهد. جمله

$$[-d_k \nabla f(x_k)],$$

در سمت راست معیار ۲ که بنابر خاصیت ۲ مثبت می باشد، مضربی از اندازه نرخ تقلیل $f(x)$ در x_k و در جهت d_k است. بنابر این معنی معیار ۲ این است که تقلیل نسبی مقدار تابع $f(x)$ نسبت به α_k باید از يك مضرب از پیش تعیین شده اندازه تقلیل $f(x)$ در x_k در جهتی که به x_k می رسد، بیشتر باشد.

پس آزمون وولف را می توان به صورت زیر خلاصه کرد: اعداد c_1 و c_2 با $0 < c_1 < c_2 < 1$ مفروضند. عدد

α_k را باید طوری باشد که در

$$d_k \nabla f(x_{k+1}) \geq c_2 d_k \nabla f(x_k). \quad (4.1)$$

و

$$f(x_{k+1}) \leq f(x_k) + c_1 \alpha_k d_k \nabla f(x_k). \quad (5.1)$$

صدق کند که ما این مطلب را در قضیه زیر بیان می کنیم.

قضیه ۱.۳.۱. (وولف) فرض کنید تابع $f(x)$ مشتق های نسبی مرتبه اول پیوسته داشته و از پایین بر \mathbb{R}^n کراندار

باشد. اعداد ثابت c_1 و c_2 با $0 < c_1 < c_2 < 1$ را در نظر بگیرید. اگر d_k و x_k بردارهایی در \mathbb{R}^n با

$$d_k \nabla f(x_k) < 0,$$

باشند، آنگاه اعداد a_k و b_k با $0 \leq a_k < b_k$ وجود دارند به طوری که

(الف) به ازای هر α_k در بازه $(0, b_k)$ معیار ۲ برقرار است.

(ب) به ازای هر α_k در بازه (a_k, b_k) ، معیار ۱ برقرار است.

بنابراین، به ازای هر α_k در بازه (a_k, b_k) هر دو معیار ۱ و ۲ برقرار می باشند.

اثبات. به ازای هر α قرار دهید

$$\phi(\alpha) = f(x_k + \alpha d_k).$$

همانطور که قبلاً دیدیم

$$\circ > d_k \nabla f(x_k) = \phi'(\circ) = \lim_{\alpha \rightarrow \circ} \frac{f(x_k + \alpha d_k) - f(x_k)}{\alpha}.$$

چون $\circ < d_k \nabla f(x_k) < 1$ و $c_1 < 1$ پس

$$c_1 d_k \nabla f(x_k) > d_k \nabla f(x_k) = \lim_{\alpha \rightarrow \circ} \frac{f(x_k + \alpha d_k) - f(x_k)}{\alpha}.$$

بنابر این عددی مانند $\circ < \varepsilon$ وجود دارد به طوری که به ازای هر $\circ < \alpha < \varepsilon$

$$c_1 d_k \nabla f(x_k) > \frac{f(x_k + \alpha d_k) - f(x_k)}{\alpha}.$$

از این رو به ازای هر $\circ < \alpha < \varepsilon$ داریم:

$$f(x_k + \alpha d_k) < f(x_k) + c_1 \alpha d_k \nabla f(x_k). \quad (۶.۱)$$

فرض کنید α^* بزرگترین مقدار ممکن برای ε باشد. توجه داریم که α^* وجود دارد چون در غیر این صورت به

ازای هر $\alpha > \circ$ که

$$f(x_k + \alpha d_k) < f(x_k) + c_1 \alpha d_k \nabla f(x_k),$$

غیر ممکن است؛ زیرا $f(x)$ از پایین کراندار است و وقتی که $\alpha \rightarrow \infty$

$$f(x_k) + c_1 \alpha d_k \nabla f(x_k),$$

به سمت $-\infty$ میل می‌کند. و کران پایینی وجود ندارد و این متناقض با کراندار بودن $f(x)$ است. این نشان

می‌دهد که α^* یک عدد حقیقی متناهی است و معیار ۲ به ازای هر α در بازه (\circ, α^*) برقرار می‌باشد.

توجه داریم که

$$f(x_k + \alpha^* d_k) = f(x_k) + c_1 \alpha^* d_k \nabla f(x_k), \quad (۷.۱)$$

چون در غیر این صورت، از پیوستگی $f(x)$ نتیجه می‌گیریم که $\delta > 0$ وجود دارد به طوری که به ازای هر

$$\alpha^* - \delta < \alpha < \alpha^* + \delta$$

$$f(x_k + \alpha d_k) < f(x_k) + c_1 \alpha d_k \nabla f(x_k).$$

بنابراین نامساوی (۶.۱) برای

$$\varepsilon = \alpha^* + \delta > \alpha^*,$$

برقرار است و این متناقض با تعریف α^* می‌باشد.

رابطه (۷.۱) را می‌توان به صورت

$$f(x_k + \alpha^* d_k) - f(x_k) = c_1 \alpha^* d_k \nabla f(x_k), \quad (۸.۱)$$

نیز نوشت. با به کار بردن قضیه‌ی مقدار میانگین برای تابع

$$\phi(\alpha) = f(x_k + \alpha d_k),$$

بر بازه $[0, \alpha^*]$ ، داریم:

$$f(x_k + \alpha^* d_k) - f(x_k) = \phi(\alpha^*) - \phi(0) = \phi'(\alpha^{**})(\alpha^* - 0), \quad (۹.۱)$$

به ازای بعضی $\alpha^{**} \in (0, \alpha^*)$. از طرفی دیگر، چون

$$\phi'(\alpha^{**}) = \nabla f(x_k + \alpha^{**} d_k),$$