第一章介绍

他父母自标是为3"最大"和"散心"、忧恨对人类而言,最大分别益,最小的用些、对自然也是陷处。但多自然会院能能没存在和灾的能量最小状态密印才联、从数率度看,最大部最小并无区别,完一句,我们用

min for)

的形式来表示。这里广泊输入目标还数(objective function),X部称为安量(variables),没一般是一个分量。包括示X可以取值的范围、称为可行致(feasible region)。

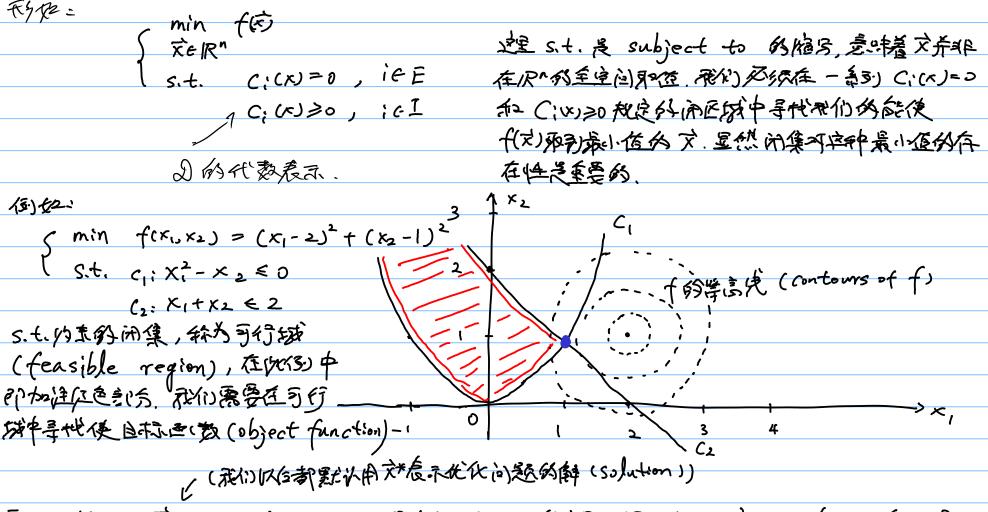
这里个知的不同取法会导致完全不同性质的模型(modelmy)、比较,若的CRM党医院成为 个在的上丘层是一种典型的情况;而相对的,比如的是离散的点集,而于在这些离散的点上有 定义(负触不可能距疾)、甚至广本不是确定的映解,完了做包含一个在的中分介的陷阱变量。这三种 典型模型,分别的部分丘层优化问题、胆合优化问题和陷却优化的题。它们的数字基础和程 论体系完全不同,因此分别有三门不同的专业课程来讲授。现代记述,没像第一种模型:庄族

为3部准度本课程的图内,你还须确保你已经具备3如下基础知识。

- · 数字分析(特制)是微分字)
- · 埃特教(特别是埃特里泊、特征系锋)
- · 计等和偏能基础(任何一门语言)

如果你好以上特别是数字基础,我强烈建议你考虑一下调整你的课程选择,而本课程中的内室,将完全未来的绝大多数运用数字相关领域用到。

我们光进一步掩外村次的范围,并建立符号体系。



现极小值的点、文*、此份,中似乎看上去是蓝色的粗点。在这里根据我们外为冷,E=夕,了二分,是由上所有我们然只要的我们依然要看了以此为上面这种形式,除了有时下标会即更复杂一些,比如何变化的整数 元; , ijezt 或者我们和的不是极小加加 而是极大加效,但后者很多易用一个替换于使其变为加加 问题。

运输的题(transportation problem)的例子:一个公司在两个工厂厅,和日和12个门市尺,尺了一个人工厂厅,的每面出货量是 a;,而每个门市尺有国的癌粒是 b;而从工厂厅,到门市尺的单约三类是 Cij. 清决定压输方案以满足所有要求并使急运输成本最低,全从厅到已的有圈运量是 Xij, 则

min
$$f(\{x_{ij}, i=1,2,j=1,2,\cdots, 12\})$$
 (足管及成本).

$$= \sum_{\substack{i=1,2,j=1,2,\cdots,12\\ 1,2,1,2,j=1,2,\cdots,12}} Cij \times j$$
S.t. $\sum_{j=1}^{12} X_{ij}^{*} \leq \Omega_{i}$, $i=1,2$ (質行工人)市外原量)

智之里的的东是 否全理?是否可能 有其定可格定的设计?

ラ xij ≥ bi, j=1,2,…,12 (毎で)市分有原於得為量) xij ≥ 0 , i=1,2,…,12 (运量不得为会数)

上述模型65一个特点是目标是教和所在内东都是使惧之数这样的模型也被称为风性积化。定在实际上产中十万有用。(Jinear programming)

连续和复数 (continus and discrete) 依依 (optimization)

注意到上述问题中,我们的目标问题者没述原达数(更多情况下还是要书连续可微)、发于不在不中取值,而是在图中取值,可以我们不再有连接性,而问题也推定对变为整数积化(integer programming)。 比如在运转,问题中,我们运车的分是某种固定单位到产品,比如冰箱,和火板的只能以整数为单位运转, 有别于连续伏状的题,这是一类离散优状的题、这里形清大家仔细想一下连续性的本质,适实这两

连原和喜散的本质区别、

类问题在算法选择上存什么本质不同,这里能提两个例子供大家参考。①清寻找紫金港校区的承伯点、;②此时此刻,我们附里谁身上职金最多。

内东 (constrained) 和刊来 (un constrained) 松北.

岩 s.t. 巨面的可行树是全体 RM,则此时不识可以无效 s.t., 这就是无内束优化问题,否则则是内束优化问题. 当自标函数于互换可做时, 无外税化问题这到当为书 vf=0的非党性为程学被问题,而仍未优化问题, 而如 Lagrange 乘子海、两心两面的其优化问题, 两心一般要谈这将其转为等价的尼约束优化问题, 例如 Lagrange 乘子海、两心两面已经看到3 使性积化, 若自称回数和约束中至少面一个非战性函数,则问题相应的被称为非战性积化 (nonlinear programming). 这个是不们这门课价重点讨论的.

尼部 (local) 和全局(global) 优化.

对于连续问题,一个邻树内的最优值被称为问题的局部最优解。而我们往往更关心的是全局最优解。 当在多个局部最优解时,确定全局最优解是困难的,特别是当问题可行拗 于复杂见的和远数变化剧烈时,尽管复杂的问题有其实际背景,但数字家

心往负喜欢先栋钦标子程。进出习行区场是凸集, 且自动社教也是凸上之教的问题, 在这样的假设下, 我们往今有一些很好的造谈 (尼管朱 不实)), 此处有它仅有一个局部最优解, 向此定尽然也是全局最优。 Jocal

[版机(stochastic)和西德(deterministic)标(X.

随机优化问题指目标问题中含有随机现实证机变量.这类问题在公布其实际背景.特别是金融会划、(一个存趣的结果是金融海绵).尽管这个问题很热,我们在这个穿射不会去延定.但我们不能除会用一些(随机和农人)的算法.

local & global

local

优化等法(algorithms)

优化等法一般是这代等法,也即我们需要从一个初位之。开发与,构造一个序列成,使文。一> 文*、和参数 等法一样,我们在构造等法的时候要考虑:

- ·鲁梓性(求律性性, Robustness), 问题对参数和初值要有一定的复杂性,不能太敏感.
- · 软牛(Efficiency),(甲尼曼少的内存,甲尼曼少的机器时间.
- · 准确性(Accuracy),数值解基本一定的精度

上此三个要素外很适合在一起考虑、单独追出其中一项是没有意义的、

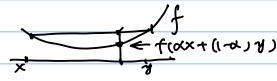
引性 (Convexity)

①集、称SERM是凸集,若S中代竟两点的连尾也属于S. 用文对表达,则是サ×, y ∈ S, 布 从X+(1-d)y ∈ S, サ d∈[0,1].

凸色数: 新良文在凸集上的运数千色凸色数, 苍良处对中任意 两点, 定心像之间的连度都在千两图像之上. [中公文表处, 印是

サx, fcs, 右 fcxx+(1-2) < xfcx)+(1-x)f(か. サx&[0,1].

称于是凹的(concave)卷一千色凸的、



于是形的发现凸函数基本上就是一只碗的形状,所以它的无的来优化具有全局最优解就很明显了。而有一类特殊的状况的题称为凸优化(convex programming),看:

- i) 等对(equality)的东函数 Ci Cr)、i EE, 都是境性的;

ii)不等式(inequality)的未函数 Cico,ie工者信凹的。 (ii)、iii) 现的其实是约束证缺可以抵在一个封闭的凸区域。)

