

共进专栏：心中有数

（美国）林共进／文

处理大型 资料的迷思

大型资料愈来愈普遍，此一现象并非偶然，而是必然。以下分别由宇宙发展、生物演化及人类活动等方面简单加以阐述大型资料形成的必然性。这部分没有严谨的学术证明，仅系个人观察的结果，希望能带给大家一些思考。

首先宇宙的发展本来就是愈来愈大，所以期间产生的资料当然也就愈来愈多，而这个“大”与“多”是远超乎我们想象的。根据当今比较得到认可的天文理论，现今的宇宙是在大约200亿年前诞生的。根据这个理论：宇宙一直在膨胀，这种膨胀是没有中心的，从任何一点看都能见到四周的星体远离我们而去。而且有趣的是，距离越远，退行（膨胀）速度越大，这就像一个正在充气的气球，表面上任何一点都会发现别的点正离它而去，而且距离越远，退离速度越大。宇宙的膨胀现象使我们想到，如果我们往回追溯，那么，宇宙会越来越小，就像涨大的气球放气一样，到最后就只剩下一个点了。因此科学家推

论，宇宙是从点状宇宙——极小、极小的超微小宇宙，约为 10^{-34} 次方公分大小，发生大爆炸而开始膨胀的；此理论经爱因斯坦的一般相对论，及实际观测结果得到学界多数的认可。故此，目前宇宙空间尺度大约为200亿光年，大家知道，光是世界上跑得最快的东西，光速为每秒30万公里，它跑一年距离达9兆4600亿公里，可见1光年是很遥远的距离，而200亿光年即约 10^{23} 次方公里。宇宙由 10^{-34} 次方公分扩张到 10^{23} 次方公里，其间变化何等巨大！累积的讯息何等惊人！且还在不断扩大中。以我们所处的银河系为例，它的直径就有10万光年，而像太阳这样的恒星，银河系里差不多有2000亿颗，随着时间的推演，我们所知道的将愈来愈多。天文学家极力要在这庞大的资料中，找寻你我所在宇宙的过去与未来，天文学的发展已与处理超大型资料密不可分，愈研究就愈发现，从地球到苍穹（宇）、从亘古到永远（宙），实在太大了，人也实在太渺小了。



其次，从无生物到生物，以演化的观点来看，生物讯息也是愈来愈多。自古以来，人类对生命之探索一直很有兴趣。大家都知道母鸡生蛋，蛋孵小鸡，树木结出果子，生产种子，种子种植成树木。然而，最初的鸡或鸡蛋从何而来？最初的树木或种子从何而来？在探索生命过程中，140年前达尔文提出的“演化论”思想无疑的带来极大的震撼，引发人们对过去与未来的省思。根据达尔文的研究发现，生物是由低等演化至高等，构造由简单至复杂，所涵盖的资料讯息也是由少到多，以表一为例，体型较大、体制较复杂的高等生物（人、鸡），其DNA的总量和遗传基因总数要较低等生物（滤过性病毒、噬菌体）多得多。有些病毒的遗传基因数目较少，已被科学家发现且清楚排列出来，但像细菌这么简单的生物，遗传基因种类和数目，到目前为止还是弄不清楚，因此人类的遗传基因就更难确定。为什么难以确定？因为期间包含的资讯量太惊人了。以人类而言，人体每个细胞有46个染色体，共约65亿对

基(表一)，亦即平均每个DNA约有1.4亿对基(65亿/46)，其排列组合形成的密码变化极为惊人，因为DNA上的对基有4种，故理论上每个DNA至多可有4的1.4亿次方，亦即10的8千万次方种可能的组合方式，简直是超级天文数字，就算DNA上一小段的基因，其蕴含的资讯量亦极为惊人。照达尔文学派的理论，这是长期演化，由简至繁的结果；所以从生物演化的角度来看，生物自然界亦透露出大型资料走向的必然性，这也是生物科技在资讯技术发达的今日，能大行其道的重要原因。

【表一】生物细胞内总基数

| 生物名称 | 核酸 | 基的组数(对) | 遗传基因的数量(个) |
|--------------------|----------|-------------------|----------------|
| 人 | 双螺旋DNA | 6.5×10^9 | 80,000~100,000 |
| 人的精子 | 双螺旋DNA | 3.3×10^9 | - |
| 鸡 | 双螺旋DNA | 2.3×10^9 | - |
| 果实蝇 | 双螺旋DNA | 2.2×10^8 | - |
| 酵母菌 | 双螺旋DNA | 3.7×10^7 | - |
| 大肠杆菌 | 环状双螺旋DNA | 4.3×10^6 | - |
| 噬菌体T ² | 线状双螺旋DNA | 2.0×10^5 | ~100 |
| 噬菌体T ⁷ | 线状双螺旋DNA | 38,000 | ~30 |
| 噬菌体ΦX174 | 环状双螺旋DNA | 5,500 | ~8 |
| 滤过性病毒 | 线状双螺旋DNA | 23,000 | ~10 |
| 噬菌体MS ² | 线状双螺旋DNA | 3,300 | ~3 |

说明：表内“~”符号是指大约数字。资料来源：知识解码，韦端、饶志坚，2000，晓园出版社。

最后，我们要从人类活动过程来看。根据人类科学家的计算，宇宙诞生于200亿年前，人类的祖先则在500万年前从它和黑猩猩的共同祖先分支，而有历史记载时间不超过5000年。若以24小时代表地球的年龄，那么人类历史活动长度还不到0.1秒，非常短暂，但人类却在这相对短暂停时间内，快速发展，超越其他生物，一跃成为地球的主宰，这真是一项奇迹。就以刚过去的百年来看，汽车、飞机、电话的发明，使人类的起居起了革命性变化，太空梭、雷射、电脑、网际网路、核武、基因工程、复制羊都是远超过前人想像的产物，显示人类科技知识与成果，正以等比级数般的速度飞快累积，这期间各领域的资料数据库也不断扩大、扩大、再扩大，此与人类科技发达、活动频繁、分工细密与生活数据化有关，它不但是人类活动下的产物，也是提升人类生活品质的重要资讯来源。以台湾信用卡消费资料为例，20年前几乎只是少数有钱人使用的信用卡，由于所得提高，消费能力增强，再加上银行采用各种奖励措施积极抢攻信用卡市场，2001年底信用卡发卡数达4295万张，较2000年底增长32.5%，平均每人拥有1.9张信用卡，签帐笔数3.4亿笔，金额达7719亿元，占全体民间消费比重12.7%。在此如此庞大消费市场诱因下，发行银行及百货商家如何从这一年3.4亿笔消费资料库中，分析消费者个人特征(如所得、职业、年龄、性别、教育程度)与消费特性(如消费金额、地点、日期、时间、商品)间之关联性，进而促销符合消费者需求之商品，提升服务品质，已是许多有心业者积极在做的事。当然，消费活动增加，消费资讯量也跟着增加，大型资料的形成也就理所当然了。

十七世纪犹太籍哲学家史宾诺莎强调理解是自由之道(他有句广为传颂的格言：“不要哭，不要笑，要理解”)。而各种大型资料库中背后隐藏的讯息是帮助我们理解的重要来源。对

现在的条件了解得愈多，我们可以将这世界看得更透彻，就愈可以知道未来。人类对宇宙万物的认识虽仍有限，但知识增加的程度正以等比级数般的快速累积，如同开采一座巨大的知识金矿，从最早的用手，用血肉之躯去挖，挖1000年所得仍极有限，然后是用斧、锹、铲去挖，速度较快，挖100年的所得即超越前1000年收获，再演变至用挖土机、怪手开挖，挖10年就超越前100年的努力，今日则是以炸药、自动化机械全面大幅开挖，只要少许时间，即有重大成果。至于如何更有效率、更爆炸性的来开挖这些蕴藏超乎想像丰富的金矿，那就是接下来我们要讨论的主题了。

为了了解大量资料所内含的讯息，专家们提出了指标的观念。所谓“指标”(index)指的是将整体庞大的数据用少数(甚至少到一两个)指标来代表。常见的有平均数(mean)中位数(medium)、变异数(variance)、比率(ratio)等。比方说，两个国家比富裕用的是国民平均所得。比文化用的是认字率。当然用一个数字来涵盖所有资料很难去得到完全的面貌，只能尽力而为。而制订合理的指标是一门很深奥艰涩的学问。多年前我们在制定交通肇事率这种简单的指标便面对许多难题。所谓“交通肇事率”当然是两笔数字的比率。分子很明显的是该年度的交通事故的次数，但分母呢？如果把人口数当分母来除，结果中国大陆的交通肇事率最低，因为人一大堆但没有太多车(所以交通事故少)。如果把车辆数当分母，结果香港、日本的交通肇事率最低，因为车一大堆，但只有偶尔开，平常都搭公共交通(所以交通事故少)。有聪明人士便提出用总行驶的里程数来为分母，结果美国的交通肇事率最低，因为美国高速公路一口气可以开上百里上千里(所以分母可以很大)。如此单纯的指标都不容易，更不必说那些复杂的经济指标或社会指标了。

指标的制定固然不容易，在一般的资料中，指标的计算倒不是太大的问题。但当资料量相当庞大时，指标的计算和统计的分析便面对不同的困难。拿最简单的平均值和中位数为例。我们都应该知道平均值便是将所有观测值加起来除以其总个数。而中位数便是所有观测值排序，从小排到大，那排在正中央的数便是中位数。这可能是最基本而简单的统计指标。当资料太庞大时，我们面对什么样的困难呢？首先是我们记忆体不够大，一般的PC(personal Computer)可能有个40GB(1GB=1024MB)，而当我们的资料需要的memory是几百个GB甚至几个TB(1TB=1024GB)时，我们没有能力把所有资料同时叫出来求和，我们只能逐步(sequentially)的做。其次是计算时间，即便我们的memory够大，执行计算的时间可能相当大。以排序而言，目前最快速的排序方法也是OrderO(nlogn)，在资料相当庞大时，则可能需要几年的时间来运作，那么如何不排序又能求得中位数便成了问题。

资料的复杂性基本有两个项目，一个是资料本身的复杂性，一个是使用分析方法的复杂性。资料本身的复杂性我们以其所占的记忆体(memory)大小来区别。如表二所示，当资料量只有 10^2 项以下，我们称它为“细小型”(tiny)资料，这大约可以记载在一张笔记纸上。当资料在 10^4 项以下，我们称为小型(small)资料，这大约可以记载在几张纸上。当资料量在 10^6 项以下，我们称它为中型(medium)资料，纸张已不足以记载，我们得用电脑磁碟片(floppyDisk)来储存。当资料在 10^8 以下，我

们称它为大型(Large)资料，磁碟片已不够用，我们必须用电脑的主记忆体(HardDisk)来储存。当资料量在 10^{10} 以下，我们称它为巨大型(Huge)资料，需要数个HardDisk来储存，资料量在 10^{12} 以及 10^{15} 我们分别称它为庞大型(Massive)和超大型(supermassive)资料，这时必需用特殊的电脑设备来储存。

【表二】资料大小的分类

| 资料类别 | 资料大小(以Bytes计算) | 储存方式 |
|------|----------------|-----------|
| 细小型 | 10^2 | 一张笔记纸 |
| 小型 | 10^4 | 几张笔记纸 |
| 中型 | 10^6 | 电脑磁碟片 |
| 大型 | 10^8 | 电脑的主记忆体 |
| 巨大型 | 10^{10} | 数个电脑的主记忆体 |
| 庞大型 | 10^{12} | 特殊磁带 |
| 超大型 | 10^{15} | 特殊磁带 |

分析方法的复杂性则以其计算的复杂来区别，我们利用数学上的Order(bigO)来作判别。简单的说，从头到尾把资料走一回便可以得到答案的方法是 $O(n)$ 。比方说求平均值便是 $O(n)$ 的演算法。又好比传统clustering的方法必需先求得所有点之间的距离才可以分析。这是 $C(n, 2)$ 的演算法，也就是 $O(n^2)$ 。当然Order越小，算起来越快。如表三显示，常用的分析方法可以简单列成下列几组。划一个 scatterplot 是 $O(n^{1/2})$ ；计算平均值，变异数是 $O(n)$ ；求FastFourierTransformation或快速排序(QuickSort)是 $O(n\log n)$ ；解回归分析，对矩阵分解均是 $O(nc)$ ；多数clustering方法是 $O(n^2)$ ；多元分析找outlier则是 $O(a^n)$ 。

【表三】分析方法的复杂性(AlgorithmicComplexity)

| | |
|----------------|--|
| $O(n^{1/2})$ | Plot a Scatterplot |
| $O(n)$ | Calculate Means, Variances, Kernel Density Estimates |
| $O(n \log(n))$ | Calculate Fast Fourier Transforms |
| $O(n c)$ | Calculate Singular Value Decomposition of an r x c Matrix; Solve a Multiple Linear Regression |
| $O(n^2)$ | Solve most Clustering Algorithms |
| $O(a^n)$ | Detect Multivariate Outliers |

将资料复杂性(表二)和分析方法复杂性(表三)综合在一起我们便可以得到表四。对Order $O(n)$ 而言，针对tiny、small、medium、large 和 huge 分别是 10^2 、 10^4 、 10^6 、 10^8 以及 10^{10} ，而对 $O(n^2)$ 则是 10^4 、 10^8 、 10^{12} 、 10^{16} 、 10^{20} ，对 $O(n\log n)$ 则是 2×10^2 、 4×10^4 、 6×10^6 、 8×10^8 、 10×10^{10} 。现今假使我桌上有一部Pentium III的PC(目前比较快而普遍的机器)，此类机器每秒钟可执行 10^7 个运算，所以表四可以除以 10^7 而得到表五。表五所呈现的是每一个情况的计算时间。我们可以看出当资料量是tiny时，即使计算复杂度为 $O(n^2)$ ，大约千分之一秒可以计算完毕。但同样的计算用在巨大型资料上则需要31700年，换句话说在有生之年是看不到计算结果的。当然工作站(work station)或更先进的高科技计算机可以大幅提高这速度，但要达到可以接受的速度(比方说10多分钟甚至小时)则还需要一段漫长的研究。

所以两个研究重点值得进一步开发：

(一)所有的分析方法(Methodology)与算则(Algorithm)必需标明其order让使用者知道该不该使用，这好比药品食物必需标

【表四】综合资料大小与分析方法的复杂性

| n | $n^{1/2}$ | n | $n\log(n)$ | $n^{3/2}$ | n^2 |
|--------|-----------|-----------|-----------------|-----------|-----------|
| tiny | 10^2 | 10^2 | 2×10^2 | 10^3 | 10^4 |
| small | 10^4 | 10^4 | 4×10^4 | 10^6 | 10^8 |
| medium | 10^6 | 10^6 | 6×10^6 | 10^9 | 10^{12} |
| large | 10^8 | 10^8 | 8×10^8 | 10^{12} | 10^{16} |
| huge | 10^{10} | 10^{10} | 10^{11} | 10^{15} | 10^{20} |

【表五】表四各种组合之运算时间(Pentium III 10megaflop)

| n | $n^{1/2}$ | n | $n\log(n)$ | $n^{3/2}$ | n^2 |
|--------|----------------------|----------------------|-------------------------------|-------------------|------------------|
| tiny | 10^{-6} seconds | 10^{-5} seconds | 2×10^{-5} seconds | 0.0001 seconds | 0.001 seconds |
| small | 10^{-5} seconds | 0.001 seconds | 0.004 seconds | 0.1 seconds | 10 seconds |
| medium | 0.0001 seconds | 0.1 seconds | 0.6 seconds | 1.67 minutes | 1.16 days |
| large | 0.001 seconds | 10 seconds | 1.3 minutes | 1.16 days | 31.7 years |
| huge | 0.01 seconds | 16.7 minutes | 2.78 hours | 3.17 years | 317,000 years |

示其成份让使用者知道该不该使用，其道理是一样的。

(二)多数较复杂的方法($O(n\log n)$ 以上)并不适用于巨大型资料，必需研发其替代方案，即所谓的Single-Loop方法。

这两个研究方向在未来几年中将有进一步的结果可期。

大型资料同时也带来另外两个冲击，其一，资料之所以如此的大主要原因是它是个时间序列(time series)，而时间序列方法在DataMining几乎是空白。其二，资料量这么大因为它什么都收集，换言之，一般而言它常常是population(母体)而不是我们统计课本内所学的样本(sample)。如何分析母体数据对我们而言是个新挑战。如果我们有能力去计算，那么算出来的便是population mean, population median 而不是估计值(estimate)。

所以传统的统计思维在这里需要修正，传统的统计思维从“资料收集”，“资料分析”到“统计推论”自成一个完整的体系。但对大型资料而言，资料为什么会如此大，因为它常常是所有的资料，所谓母体(population)，而不是我们一般经由抽样技术而得到的样本(sample)，所以没有所谓“资料收集”的问题。在“资料分析”和“统计推论”方面，传统的思维是假设一个可能的机率分布(Distribution)然后透过收集而来的样本来估计机率函数中的参数(parameter)，而种种估计的方法便成了许许多多研究的重点。一旦参数值敲定，从机率分布函数便可有效地统计推断。对大型资料而言，整个母体资料都有了，为什么还需要去假设分布函数呢？是否应该从手中大笔资料直接去决定分布函数，直接作统计推论呢？技术层面上还需进一步开发但这观念应有所改变。

过去我们一直以为“数大便是美”，数据不嫌多。但当科技已进步到大小通吃，资料量几乎可以无限上网时，我们面对完全不同的困难。这些困难是等待一一被突破，一一被解决。编