Principia Mathematica

RABAUD-CASOLI Noé

16 avril 2018

Table des matières

Préface

Le livre que vous Ãates en train de lire traite de l'Ãcotude mathÃcomatique des principes des mathAcmatiques. Cette Actude est nAce de la fusion de deux domaines d'˩tudes diffÀ©rents. D'une part, la gÀ©omÀ©trie et l'analyse qui sont deux domaines dans lesquelles les mathA(c)maticiens on cherchA(c) à formuler et systÃ@matiser les axiomes, ainsi que les travaux de Cantor et d'autres mathAcmaticiens sur des sujets tels que la thAcmaticiens des agrAcmaticiens sur des sujets tels que la thAcmaticiens des agrAcmaticiens sur des sujets tels que la thAcmaticiens des agrAcmaticiens sur des sujets tels que la thAcmaticiens des agrAcmaticiens sur des sujets tels que la thAcmaticiens des agrAcmaticiens de la company de la com Et d'autre part, la logique symbolique, qui a maintenant acquis, grÂce À PÁ©ano et ses Ã(c)mules, la rigueur et l'exhaustivitÃ(c) nÃ(c)cessaire au traitement de ce qui est à ce jour le fondement des mathÃ(c)matiques. De cette fusion rÃ(c)sulte, principalement, que ce qui était considéré tacitement ou explicitement comme un axiome é tait soit dé montrable soit inutile; mais aussi que des méthodes semblables à celle utilisées pour démontrer ces soitdisant axiomes, pouvait Ã^atre utilisées dans des domaines considérés jusqu'à présent comme inaccessibles à notre entendement, comme les infinis, et permettre d'obtenir des r© sultats de grande importance. De ce fait, le domaine des mathAcomatiques se voit Acotendues par l'ajout de nouveaux champs de recherches, mais aussi par d'une rà ©flexion sur ses fondation, dans un domaine jusqu'À pr©sent abandonné aux philosophes.

Lorsque nous avons commencÃ(c) Ã Ã(c)crire cet ouvrage en 1900, c'Ã(c)tait dans le but de fournir un second volume aux Principes des Mathé matiques ¹ mais plus nous progression dans notre ÃC)tude plus il devint ÃC)vident que le sujet Ã(Ĉ) tait bien plus vaste que nous ne l'avions supposÃ(Ĉ); par ailleurs, sur de nombreuses questions fondamentales que nous avions laissÃ(c) en suspend dans le premier volume, nous sommes à prÃ(c)sent arrivÃ(c) Ã des rÃ(c)solutions qui nous semblent satisfaisantes. C'est pourquoi il Ã(c)tait nÃ(c)cessaire que notre ouvrage soit A(c)crit de maniA"re indA(c)pendante des Principes des $Math\tilde{A}$ © matiques. Cependant nous avons mis de $\cot \tilde{A}$ © les domaines controvers \tilde{A} ©s ou g©n©raux de la philosophie pour ©noncer nos affirmation de mani\(\text{A\"}\) re dogmatique. La raison de ce choix est que la justification principale de toute thÂcorie des principes mathÂcomatiques est nÂcocessairement inductive, c'est A dire qu'on doit pouvoir reconstruire les mathAcmatiques classiques à partir de la théorie des principes en question. En mathématiques les proposition qui nous sont le plus intuitives ne sont pas les fondements mais certaines conclusion qu'on peut en tirer. C'est lorsqu'on peut atteindre ce genre de proposition qu'on considÃ(c)rera les prÃ(c)misses comme crÃ(c)dibles, au contraire d'une thÂ(c)orie dÂ(c)ductive dont la crÂ(c)dibilitÂ(c) des consÂ(c)quence

^{1.} The Principles of Mathematics est un ouvrage prÃ⊙cÃ⊙dent de Bertrand Russel publiÃ⊙ en 1903 oùilintroduitnotammentsoncÃ⊙lÃ⊕reparadoxeetl'idÃ⊙equelalogiqueetlesmathÃ⊙matiquesontconfondues.N.d

ii $PR ilde{A}$ ©FACE

repose sur la croyance en ses prÃ@misses.

Lorsqu'on \tilde{A} ©tabli un syst \tilde{A} "me d \tilde{A} ©ductif tel que celui-ci, il y a deux t \tilde{A} ches tr \tilde{A} "s diff \tilde{A} ©rentes qu'il faut mener \tilde{A} bien de front. D'un part, l'analyse des math \tilde{A} ©matiques actuelles pour rechercher les pr \tilde{A} ©misses utilis \tilde{A} ©, v \tilde{A} ©rifier qu'ils sont coh \tilde{A} ©rents entre eux et qu'ils ne peuvent pas \tilde{A} atre r \tilde{A} ©duits en d'autres plus fondamentaux. D'autre part, il faut reconstruire les math \tilde{A} ©matiques \tilde{A} partir des pr \tilde{A} ©misses que nous avons gard \tilde{A} ©s et r \tilde{A} ©- \tilde{A} ©tablir suffisamment de cons \tilde{A} ©quence pour justifier la validit \tilde{A} © de nos propos. Dans le pr \tilde{A} ©sent ouvrage, nous n'avons pas relat \tilde{A} © cette part d'analyse pr \tilde{A} ©alable, mais dont les r \tilde{A} ©sultats apparaissent uniquement dans les axiomes propos \tilde{A} ©s. Nous ne pr \tilde{A} ©tendons pas que les l'analyse n'aurait pas put remonter plus loin, il n'y a aucune raison de penser le contraire, que des axiomes plus fondamentaux n'auraient pas put \tilde{A} atre trouv \tilde{A} ©s pour pouvoir \tilde{A} ©tablir les n \tilde{A} 'tres. Tout ce que nous pr \tilde{A} ©tendons, c'est que les axiomes dont nous partons sont suffisants, pas qu'il sont n \tilde{A} ©cessaires.

Par ailleurs, nous avons considÃ(c)rÃ(c) qu'il Ã(c)tait nÃ(c)cessaire de pousser les dÃ@ductions à partir des prÃ@misses jusqu'Ã avoir rÃ@-Ã@tabli les vÃ(Ĉ)ritÃ(Ĉ)s gÃ(Ĉ)nÃ(Ĉ)ralement admises. Cependant nous ne nous sommes pas restreint strictement à cette tÃche. Il est courant que l'on ne considà re que des cas particulier, mÃ^ame lorsque nos outils permettent de traiter tout aussi simplement le cas gÃ(c)nÃ(c)ral. Par exemple, l'arithmÃ(c)tique des cardinaux est g \tilde{A} ©n \tilde{A} ©ralement con \tilde{A} \$ue en relation avec les nombre finis mais fonctionne tout aussi bien avec les nombre transfinis et il est plus aisÂ(c) de la dAC montrer sans faire de distinction entre les nombre finis et les infinis. De la mÃ^ame manià "re de nombreuses propriÃ(c)tÃ(c)s associÃ(c)es aux sÃ(c)ries demeurent valable pour des arrangement qui ne sont pas $\tilde{\mathbf{A}}\;$ proprement parler des séries mais dont certaines propriétés intrinsÃ"ques sont celles des arrangements en sÃ(c)ries. Dans de tels cas, c'est une erreur logique de ne prouver que pour un seule catégorie d'arrangements ce qui aurait put Ãatre prouvé de manià re plus gÃ(c)nÃ(c)rale. Dans tout notre travail, un procÃ(c)dÃ(c) de gÃ(c)nÃ(c)ralisation similaire est impliquÃ(c) de manià re plus ou moins importante. Nous avons toujours recherché les hypothà ses les plus générales et raisonnablement simples A partir desquelles il Actait possible d'aboutir à une conclusion donnée. Pour cette raison, et cela surtout dans la fin de l'ouvrage, l'importance des propositions relà ve surtout de ses hypothà ses. Souvent ces conclusion seront familià "res dans un certain nombre de cas, mais les hypothà "ses restreintes permettront lorsque que cela est possible d'englober d'autre cas plus ou moins proches de ceux qui nous sont familiers.

Nous avons jugé nécessaire de développer entià "rement les preuves, car sinon il serait trÃ"s difficile de visualiser quels sont les hypothà "ses réellement nécessaires et si le résultat découle bien des prémisses explicités. (Il faut se souvenir que nous n'affirmons pas simplement que tel et tel proposition sont vraies, mais aussi que les axiomes que nous avons établis sont suffisant pour les démontrer.) Bien que le détail de toutes les preuves soient nécessaires pour éviter les erreurs et convaincre ceux qui pourraient avoir un doute, celles-ci peuvent à atre sautées par le lecteur qui n'est pas tant que cela intéressé par cette partie du sujet et qui n'aurait aucun doute quant à notre maitrise du sujet. Le lecteur qui serait particulià "rement intéressé par certaine partie de ce livre pourra probablement se contenter de lire le résumé des parties et sections précédentes car il y

trouvera l'explication des idées impliquées et les principaux énoncés prouvés. Cependant les démonstrations effectuées dans la section A de la premiÃ"re partie sont nécessaires car c'est à cet endroit que la maniÃ"re de construire un preuve est établie. Les preuves des premiÃ"res propositions sont détaillés sans aucune omission d'aucune étape, mais au fur et à mesure de l'ouvrage, les preuves seront de plus en plus condensées, en laissant suffisamment de détails pour permettre au lecteur de reconstruire, grÃce aux références, une preuve dans laquelle aucune étape ne serait sous entendue.

L'ordre des chapitre est majoritairement dict \tilde{A} © par des n \tilde{A} ©cessit \tilde{A} ©s logiques, cependant certaines parties sont ind \tilde{A} ©pendantes jusqu' \tilde{A} un certain point et on peut consid \tilde{A} ©rer leur ordre comme relativement optionnel. C'est les cas par exemple de l'arithm \tilde{A} ©tique des cardinaux et des relations qui est trait \tilde{A} ©e avant les suites, mais nous aurions tout aussi bien put parler des suites en premier.

Les paradoxes et les contradiction qui infectent la logique et la théorie ${\rm des} \ {\rm agr} \tilde{A}(\tilde{c}) {\rm gat} \ {\rm ont} \ {\rm monopolis} \tilde{A}(\tilde{c}) \ {\rm un} \ {\rm part} \ {\rm consid} \\ \tilde{A}(\tilde{c}) {\rm rable} \ {\rm du} \ {\rm travail} \ {\rm d'} \tilde{A}(\tilde{c}) {\rm criture}$ de cet ouvrage. Nous avons examiné un grand nombre d'hypothà "ses pour dÃ(c)faire ces contradictions; dont une bonne part ont Ã(c)tÃ(c) avancÃ(c)es par d'autres logiciens et environ autant l'ont Â(C)tÂ(C) par nos soin. Il nous a parfois fallu plusieurs mois pour admettre qu'un hypothà se ne tenait pas la route. Lors d'un travail d'une telle ampleur, il n'est pas $\tilde{\mathbf{A}}$ ©tonnant qu'il nous ai fallut changer rĀ@guliĀ"rement d'avis; mais il est progressivement devenu ÂC)vident qu'une espÂ"ce de thÂC)orie de types devrait Âatre adoptÂC)e pour ©viter toute forme de contradiction. La forme de cette th©orie que nous avons développé dans cet ouvrage n'est pas une nécessité logique et d'autre formes sont compatibles avec la vÃ@racitÃ@ de nos dÃ@ductions. Nous l'avons particularis A(c), A la fois car cette forme nous semblait le plus probable et car il Ã(c)tait nÃ(c)cessaire de construire au moins une thÃ(c)orie parfaitement dÃ(c)veloppÃ(c)e pour Ã(c)viter les contradictions. Mais trà "s peu de choses seraient modifiAces dans notre livre par l'utilisation d'une autre forme de la thÃcorie des types. En fait, nous pouvons aller jusqu'Ã affirmer que, À supposer que d'autres moyens d'À©viter les contradictions existent, presque rien dans cet ouvrage, A l'exception des passages qui manipulent directement des concepts liés à la théorie des types, ne dépend de du type ou de la forme de théorie des types adoptée; dés lors il est prouvé (nous pretendons avoir prouvé) qu'il était possible de construire une logique mathématique qui ne mà ne pas à une contradiction. On peut alors constater que la thÃ(c)orie des types est une thÃ(c)orie nÃ(c)gative, elle interdit certaines déductions qui seraient sans cela considérées comme valides. mais n'en autorise aucune qui serait, sans elle, invalide. C'est pourquoi on peut raisonnablement supposer que les dÃ(c)ductions autorisÃ(c)es par la thÃ(c)orie des types demeurerons vrai mÃame si on cette derniÃre s'avÃ@rait fausse.

Le syst \tilde{A} "me logique est enti \tilde{A} "rement explicit \tilde{A} © dans les propositions num \tilde{A} ©rot \tilde{A} ©es qui sont ind \tilde{A} ©pendantes de l'introduction et des r \tilde{A} ©sum \tilde{A} ©s. Ceux-ci sont enti \tilde{A} "rement explicatifs, et ne font pas partis de la chaine d \tilde{A} ©ductive. Les explications sur la hi \tilde{A} ©rarchie des types pr \tilde{A} ©sent \tilde{A} ©es dans l'introduction sont l \tilde{A} ©g \tilde{A} "rement diff \tilde{A} ©rentes de celles donn \tilde{A} ©es dans le $\ref{eq:constant}$? du corps de l'ouvrage. Cette derni \tilde{A} "re \tilde{A} ©tant plus rigoureuse et celle qui est utilis \tilde{A} ©e dans le reste du livre.

iv $PR ilde{A}$ ©FACE

La notation symbolique c'est av \tilde{A} ©r \tilde{A} ©e \tilde{A} atre une n \tilde{A} ©cessit \tilde{A} ©: sans, nous n'aurions pas \tilde{A} ©t \tilde{A} © capable r \tilde{A} ©aliser les raisonnements n \tilde{A} ©cessaires. Elle a \tilde{A} ©t \tilde{A} © d \tilde{A} ©velopp \tilde{A} ©e au fur et \tilde{A} mesure de notre pratique et n'est pas une fantaisie introduite pour le simple but de l'esth \tilde{A} ©tique. La m \tilde{A} ©thode g \tilde{A} ©n \tilde{A} ©rale qui pr \tilde{A} ©side \tilde{A} l'utilisation de ces symboles est due \tilde{A} P \tilde{A} ©ano. Son plus grand m \tilde{A} ©rite n'est pas tant ces d \tilde{A} ©ductions en logique ni dans les notations qu'il a introduites (toutes excellentes que les deux soient), mais d'avoir montr \tilde{A} © que la logique symbolique devait \tilde{A} atre lib \tilde{A} ©r \tilde{A} ©e de son attachement obsessif \tilde{A} l'alg \tilde{A} bre ordinaire et d'en avoir fait un outil utilisable pour la recherche. Guid \tilde{A} © par notre \tilde{A} ©tude de ses m \tilde{A} ©thodes, nous nous sommes sentis libre de construire, et de reconstruire, un symbolisme qui devrais \tilde{A} atre adapt \tilde{A} © \tilde{A} toutes les parties que nous avons trait \tilde{A} ©es. Aucun symbole n'a \tilde{A} ©t \tilde{A} © introduit si ce n'est sur la base de son utilit \tilde{A} © imm \tilde{A} ©diates dans nos raisonnements.

Un certain nombre de références vers des passages ultérieurs peuvent Ãatre trouvées dans les notes et les explications. Cependant nous avons pris toutes les précautions nécessaires pour vérifier la rigueur de ces annonces, mais nous ne pouvons bien sur pas le faire avec autant de confiance qu'avec des références à des passages antérieurs.

Les remerciements d $ilde{A}$ ©taill $ilde{A}$ ©s n $ilde{A}$ ©cessaires envers nos pr $ilde{A}$ ©d $ilde{A}$ ©cesseurs n'ont pas souvent $ilde{A}$ © possibles, car il nous a fallut transformer tout ce que nous avions emprunt $ilde{A}$ © pour l'adapter $ilde{A}$ notre syst $ilde{A}$ "me et $ilde{A}$ nos notations. Nos principales sources bibliographiques seront $ilde{A}$ ©videntes $ilde{A}$ tout lecteur qui serait familier avec la litt $ilde{A}$ ©rature du sujet. De mani $ilde{A}$ "re g $ilde{A}$ ©n $ilde{A}$ ©rale, nous avons principalement utilis $ilde{A}$ © les travaux de P $ilde{A}$ ©ano, en $ilde{A}$ ©tendant, lorsque n $ilde{A}$ ©cessaire, son syst $ilde{A}$ "me symbolique avec ceux de Frege et de Schr $ilde{A}$ ¶der.Cependant, une grand part du symbolisme a dut $ilde{A}$ atre invent $ilde{A}$ ©e, non pas que les symbolisme pr $ilde{A}$ ©c $ilde{A}$ ©dant ne nous plaisaient pas, mais car les id $ilde{A}$ ©es que nous manipulions n'avaient pas $ilde{A}$ ©t $ilde{A}$ © pr $ilde{A}$ ©demment symbolis $ilde{A}$ ©es. Dans tous les domaines d'analyse logique, notre source principale est Fredge. L $ilde{A}$ o $ilde{A}$ 1 nousnouss $ilde{A}$ ©paronsdelui, c'

Il nous faut remercier le Conseil de la Royal Society de nous avoir consenti un pr \tilde{A}^a t de $\hat{A}\pounds 200$ du Fond Gouvernemental de Publication et aussi au Syndicat des Presses Universitaires d'avoir support \tilde{A} © la majeur partie du co \tilde{A} »t de production de cet ouvrage. L'excellence technique, dans tous les domaines, des Presses Universitaires, le z \tilde{A} "le et l'aide de ses membres ont concr \tilde{A} "tement simplifi \tilde{A} © le travail de correction des preuves.

Un second volume est $d\tilde{A} \odot j\tilde{A}$ sous presses et il devrait paraitre avec un troisi \tilde{A} me volume $d\tilde{A}$ que l'impression sera termin $\tilde{A} \odot e$.

A. N. W. B. R.

Cambridge, novembre 1910

Table des matières

Introduction de la seconde $\tilde{\mathbf{A}}$ $\hat{\mathbf{C}}$ dition ²

Lors de la prà © paration de cette nouvelle à © dition 3 des $Principia\ Math Ã$ © matica, les auteurs on choisi de conservà © le texte inchangà ©, Ã l'exception de des coquilles et des erreurs mineurs 4 , bien qu'ils aient à © tà © conscient de l'existence d'amà © liorations possibles. La principale raison de ce choix et que tout altà © ration des propositions aurait remis en cause les rà © fà © rences internes, ce qui aurait reprà © sentà © un travail immense. Il a alors semblà © prà © fà © rable d'ajouter dans une introduction les principales amà © liorations qui semblaient nà © cessaires. Certaines sont peu discutables, d'autres cependant sont une affaire d'opinion.

^{2.} Pour cette introduction, tout comme pour les annexes, les auteurs sont redevables $\tilde{A}\,M$. F. P. Ramsey du King's College $\tilde{A}\,$ Cambridge, qui a lu l'ensemble en manuscrit et fourni des critiques et des suggestions tr \tilde{A} "s profitables.

^{3.} Edition de 1925 (NdT)

^{4.} Nous somme d'ailleurs redevable a de nombreux lecteurs pour leur lecture attentive, et tout sp \tilde{A} ©cialement aux Dr. Behmann et Boscovitch de G $\tilde{A}\mu ttingen$.

Introduction

La logique mathÂ(c)matique qui occupe la partie ?? a Ã(c)tÂ(c) dÃ(c)veloppÃ(c)e en gardant A l'esprit trois objectifs. Tout d'abord, nous avons cherchA(c) a produire l'analyse la plus pouss©e possible des concepts manipul©s et des procÅ(c)dÅ(c)s dÅ(c)monstratifs tout en diminuant Å l'extrÅame le nombre de propositions non-dÃ(c)montrÃ(c)es et de concepts non dÃ(c)finis (appelÃ(c)s respectivement propositions primitives et concepts primitifs) sur lesquels cette analyse se fonde. Dans un second temps elle a Ã(C)tÃ(C) conçue dans le but de prÅ(c)ciser parfaitement la notation de chaque proposition mathÅ(c)matique, pour renforcer sa notation de la mani\(\tilde{A}\) re la plus simple et la plus adapt\(\tilde{A}\) (c)e possible. C'est la raison principale qui a guidÃ(c) le choix des sujets. Enfin, ce systÃ" me est spÃ(c) cialement conà su pour rÃ(c) soudre les paradoxes qui, ces derniÄ "res annÄ(c)es, ont troublÄ(c) les spÄ(c)cialistes de la logique symbolique et de la thÃcorie des agrÃcogats; nous pensons que la thÃcorie des types telle que nous la décrivons par la suite, permet non seulement d'éviter les contradictions, mais aussi de d\(\tilde{A}\)(c)tecter pr\(\tilde{A}\)(c)cis\(\tilde{A}\)(c)ment les erreurs qui y ont conduit.

Des trois but prÃ(c)cÃ(c)dents, le premier et le troisià "me nous ont menÃ(c) adopter des mÃ(c)thodes, des notations et des dÃ(c)finitions qui sont plus complexes que celles que nous aurions adoptÃ(c)es si nous n'avions eu en tà ate que le premier objectif. Cela s'applique tout particuliÃ" rement à la thé orie des expressions descriptives (?? et ??) et à la thÃcorie des classes et des relations (?? et ??). Sur ces deux points, et dans une moindre mesure pour d'autres, il a semblAc nAccessaire de sacrifier quelque peu la clartAc au profit de l'exactitude. Ce sacrifice est toutefois essentiellement temporaire : en effet la notation adoptée au final possède un sens apparent intuitif malgré la grande complexité de sa réelle définition, et celui-ci pourra Ãatre utilisé sans difficulté mis à part pour certains points cruciaux. Dés lors, il pourra Ãatre utile, dans une premiÃre approche de la notation, de considÅ(c)rer sa signification intuitive comme un concept primitif, i.e. comme un concept introduit sans d'Accinition. Puis lorsque que la notation sera devenue familiÃ"re, il sera aussi devenu plus simple d'utiliser la notation plus complexe qui est À notre avis plus correcte. Dans le cœur de cet ouvrage, lorsqu'il sera nÂ(c)cessaire de se cantonner fermement la plus stricte construction logique, il ne sera plus possible d'utiliser les conceptions intuitives; cela est cependant entià "rement possible dans l'introduction. Les explications donnà ©es dans le chapitre 1 de l'introduction placent la clarté avant l'exactitude : les explications complà tes sont en partie fournies dans les autres chapitres de l'introduction et en partie dans le reste de l'ouvrage.

Dans tous cet ouvrage, l'usage du symbolisme, par opposition au mots, \tilde{A} pour but conceptualiser d'une mani \tilde{A} "re la plus stricte et pr \tilde{A} ©cise possible les raisonnements d \tilde{A} ©monstratifs. Cet usage a \tilde{A} ©t \tilde{A} © impos \tilde{A} © par la poursuite permanente des trois objectifs pr \tilde{A} ©c \tilde{A} ©dents. Les raisons de l'extension du symbolisme au del \tilde{A} des concepts de nombre et des op \tilde{A} ©rations g \tilde{A} ©n \tilde{A} ©ralement associ \tilde{A} ©e sont les suivantes :

1. Les concepts employ©s ici sont plus abstraits que ceux du langage courant. C'est pourquoi il n'y a pas de mot dont la signification principale soit exactement celle requise ici. Tout usage d'un mot aurait alors nécessité une restriction contre nature de leur sens classique et il aurait été plus complexe de s'y restreindre constamment que de

définir une nouvelle symbolique.

- 2. La structure grammaticale du langage est adaptée à une grande variété d'utilisations. Par conséquent, elle n'est pas assez univoque pour représenter simplement les processus fondamentaux, bien que trÃ"s abstraits, des raisonnements. En réalité, la simplicité si abstraite des concepts dépasse le langage, celui-ci étant plus adapté à l'expression d'idées complexes. La proposition "une baleine est grosse" représente au mieux cette capacité du langage en décrivant, par une formulation trÃ"s simple, une situation complexe; alors qu'expliquer "un est un nombre" dans le langage conduit à une intolérable prolixité. Pour la même raison, l'usage du symbolisme permet des formulations concises, tout particuliÃ"rement adaptées à la formulation des concepts et des processus déductifs de cet ouvrage.
- 3. L'adaptation des rà "gles du symbolisme aux processus dà © ductifs facilite l'intuition lorsque les concepts deviennent trop abstraits pour que l'imagination permette de comprendre facilement les relations qui les lient. En effet, plus les associations de symboles deviendront familià "res dans leur reprà © sentations d'une association d'idà © es et qu'alors les relations possibles entre ces symboles, telles que dà © finies par les rà "gles du symbolisme, deviendront familià "res, plus ces nouvelles associations permettront de dà © crire des relations de plus en plus complexes. Ainsi, l'esprit pourra finalement mener des raisonnements dans des rà © gions de la pensà © e oà "l'imaginationseraittotalementinef ficacesansl'apportdusymbolisme.Lelangage
- 4. L'énumération complète de tous les concepts et de toutes les étapes de raisonnement employés en mathématiques, en tant que premier objectif de cet ouvrage, nécessite à la fois de la concision et l'explicitation de chaque proposition avec un maximum de formalisme dans une formule aussi caractéristique que possible.

De plus amples \tilde{A} ©claircissements quant aux m \tilde{A} ©thodes et au symbolisme de cet ouvrage peuvent \tilde{A} atre obtenus en r \tilde{A} ©ponse aux objections qu'on pourrait lui formuler.

- 1. La majorité de la recherche mathématique ne s'intéresse pas au procédé démonstratif complet, mais présente simplement un résumé de la preuve juste assez détaillé pour convaincre un esprit suffisamment éduqué. Pour de telles recherches, la présentation détaillée de toutes les étapes du raisonnement est bien évidement superflue, tant que le niveau de détail est assez poussé pour éviter les erreurs. à ce sujet, il ne faut pas oublier que les travaux de Weierstrass et de ses collà "gues ont montré que, même dans les mathématiques traditionnelles, il fallait pousser la rigueur bien au-delà de ce que les gÃ@nérations précédentes de mathématiciens ne l'avaient envisagé.
- 2. Dans tous les domaines de la pensée, tant que l'imagination est suffisante à la réflexion l'utilité du symbolisme se réduit à écrire plus vite les formules obtenues sans son aide. Un des objectifs secondaires de cet ouvrage est justement de montrer que par l'usage du symbolisme, les raisonnements déductifs peuvent Ãatre étendus à des

domaines que l'on considÃ@rait traditionnellement comme inaccessibles \tilde{A} la logique mathÃ@matique. Et, tant que les concepts de ces domaines ne nous sont pas familiers, un raisonnement dÃ@taillÃ@ est adaptÃ@ aux questionnements quant aux propriÃ@tÃ@s gÃ@nÃ@rales de ces objets, en plus d'Ãatre aussi nÃ@cessaire à l'analyse des Ã@tapes de la rÃ@flexion.

Explication préliminaires des concepts et des notations

La notation adopt ée dans le présent ouvrage est issue de celle de Péano et les explication qui vont suivre sont des adaptations de celles qu'il a introduite dans son *Formulario Mathematico*. Nous avons adopt é son usage des points comme parenth èses ainsi que bon nombre de ses symboles.

Les variables Le concept de variable, tel qu'il apparait ici, est plus gà © nà © rale que celui utilis©e en math©matiques traditionnelle. En effet, dans celle-ci, une variable $\operatorname{repr}\tilde{A}(c)$ sente $\operatorname{g}\tilde{A}(c)\operatorname{n}\tilde{A}(c)$ ralement une grandeur $\operatorname{ind}\tilde{A}(c)$ termin $\tilde{A}(c)$ e ou un nombre. En logique mathÃ(c)matique, tout symbole dont le sens n'est pas $d\tilde{A}(c)$ termin $\tilde{A}(c)$ est appel $\tilde{A}(c)$ une variable, et les diff $\tilde{A}(c)$ rentes possibilit $\tilde{A}(c)$ s de sens sont appelÀ(c)s les valeurs de la variable. Les valeurs peuvent Àatre n'importe quel ensemble d'objets, propositions, fonction classe ou relation, suivant les circonstances. Si une affirmation est formul \tilde{A} ©e \tilde{A} propos "MrA et MrB", "MrA" et "MrB" sont des variables dont les valeurs sont restreinte A des hommes. La gamme des valeurs possible d'une variable peut soit A^atre dÂ(c)terminÂ(c)e par convention ou (si rien n'a Â(c)tÂ(c) prÂ(c)cisÂ(c) Â ce sujet) avoir Ã^atre dÃ(c)finie comme l'ensemble des valeurs qui donnent un sens \tilde{A} l'affirmation. Ainsi, quand un manuel de logique affirme que "A est A" sans autre indication sur ce que A peut d $\tilde{A}(c)$ signer, ce qu'il affirme c'est que toute proposition du type "A est A" est vrai. Une variable dont la signification est confinÃ(c)e à certaines valeurs parmi celle qu'elle pourrait prendre est appel˩ e restreinte, dans le cas contraire on dit qu'elle est libre. Ainsi quand une variable libre apparait, elle repr© sente tout objets tel que la proposition dans laquelle elle se trouve puisse \tilde{A}^{a} tre signifiantes (*i.e.* soit vrai soit fausse). Pour l'©tude de la logique, les variables libres sont les plus adapt©es que les variables restreintes et devraient toujours leur Å atre prÅ (c) fÅ (c) rÅ (c) es. Par ailleurs les variables libres sont toujours contraintes par le contexte de son utilisation. En effet, les affirmations qui peuvent à atre signifiante vis à vis des propositions ne le sont pas forcÃ(c)ment vis à vis des classes ou des relations et rÅ(c)ciproquement. Mais les restrictions imposÅ(c)es Å une variable libre ne

8CHAPITRE 1. EXPLICATION PRéLIMINAIRES DES CONCEPTS ET DES NOTATIONS

sont pas nà ©cessairement à ©crites explicitement car elle sont imposà ©es par les limites de sens des affirmations oà $^1cesvariables apparaissent$, etparconsà 0 Quentelles sont intrinsà Pour rà 0 Sumer: les trois points principaux quant 0 1 U usage des variables

- 1. une variable est une notation ambig $\tilde{A}\frac{1}{4}$ e et non encore d \tilde{A} ©finie.
- 2. dans un mÃ^ame contexte, une mÃ^ame variable représente la mÃ^ame entité; et par conséquent des variables différentes apparaissant dans le mÃ^ame contexte peuvent avoir des valeurs toutes différentes.
- 3. les spectres des valeurs possibles de deux variables apparaissant dans le mà ame contexte peuvent à atre identiques, ils peuvent aussi se rejoignent ou bien encore ils sont totalement diffà © rent, de tel sorte à ce que si la valeur d'une des variables est attribuà © à l'autre, alors la proposition rà © sultante devient dà © pourvue de sens, plutà t que de devenir une proposition non ambigà $\frac{1}{4}$ e (vrai ou fausse) tel qu'il aurait à © tà © le cas si chacune des variables s'à © tait vue attribuà © e une valeur acceptable.

L'usage des diffA(c)rentes lettres Les variables et certaines constantes seront repr©sent©es par une lettre seule; cependant une lettre qui aura déjĂ Ă©tĂ© attribuĂ©e Ă une constante lors d'une dĂ©finition ne pourra plus Ã^atre utilisÃ(c)e par la suite pour reprÃ(c)senter une variable. Les minuscules de l'alphabet latin seront utilisée pour représenter des variables, \tilde{A} l'exception des lettres p et s au del \tilde{A} du paragraphe ??, \tilde{A} partir duquel un sens bien dÃ(c)fini sera attribuÃ(c) Ã ces deux lettres. Les majuscules suivantes se verront donner une signification constante: B, C, D, E, F, I, et J. Parmi les lettres grecque minuscules ce sera aussi le cas de ϵ , ι^2 et (plus tard) des lettres η , θ et ω . Certaine majuscule de cet alphabet seront, de temps en temps, utilisÃ(c)es comme constantes, cependant, ces majuscules ne seront pas utilis \tilde{A} ©e pour d \tilde{A} ©signer des variables. Parmi les lettres restantes, p, qet r seront utilis \tilde{A} ©es pour d \tilde{A} ©signer des propositions (mis \tilde{A} par apr \tilde{A} "s le paragraphe ??, au del \tilde{A} duquel p ne d \tilde{A} (c)signera plus un variable) et seront appelées des lettres propositionnelles; $f, g, \phi, \psi, \chi, \theta$ et (jusqu'au paragraphe ??) F repr \tilde{A} ©senteront des variables de fonction et seront par cons \tilde{A} ©quent appelée lettres fonctionnelles.

Les minuscules grec que nous n'avons pas encore mentionn \tilde{A} ©es seront utilis \tilde{A} ©es pour des variables dont les valeurs sont des classes, et on s'y r \tilde{A} ©f \tilde{A} ©rera simplement comme aux lettres grecques. Les majuscules ordinaires, non encore exclues seront utilis \tilde{A} ©e pour les variables dont les valeurs sont des relations, et on les appellera des lettres majuscules, tout simplement. Les minuscules ordinaires, autres que celles mentionn \tilde{A} ©es ci-dessus seront utilis \tilde{A} ©es pour les variables dont les valeurs ne sont pas particuli \tilde{A} rement des fonctions, des classes ou des relations; ces lettres seront nomm \tilde{A} ©es simplement les lettres minuscules latines.

Au delà des premià res parties de cette ouvrage, des variables de propositions et de fonctions n'apparaitront que rarement. Nous aurons alors trois grand type de variables :

— les variables de classes, notées par des lettres grec minuscules,

^{2.} la lettre π é
tait aussi présente dans la première édition avant d'être barré
e dans la version imprimée et retirée de la seconde édition. N. d. T.

- les variables de relation, notées en majuscules,
- et les variables sans attribution particuli\(\tilde{A}\) "res, not\(\tilde{A}\)\(\tilde{C}\) es en lettres minuscules latines.

En plus de l'utilisation des minuscules grecques pour les variables de classes, des majuscules pour les variables de relation et des minuscules pour les variables de type enti \tilde{A} "rement ind \tilde{A} © termin \tilde{A} © (cela ayant pour origine la possibilit \tilde{A} © d' "ambig $\tilde{A}\frac{1}{4}$ it \tilde{A} © syst \tilde{A} ©matique", qui sera expliqu \tilde{A} ©e plus tard lors de l' \tilde{A} ©tude de la th \tilde{A} ©orie des types), le lecteur doit seulement se souvenir que toutes les lettres repr \tilde{A} ©sentent des variables, \tilde{A} moins qu'elles aient \tilde{A} ©taient d \tilde{A} ©finie comme des constantes quelque part avant dans le livre. De mani \tilde{A} "re g \tilde{A} ©n \tilde{A} ©rale, le contexte d \tilde{A} ©termine par sa structure le spectre des valeurs des variables qui apparaissent; mais pr \tilde{A} ©ciser sp \tilde{A} ©cifiquement quelque indication sur la nature des variables employ \tilde{A} ©es, tel que nous l'avons fait ici, permet d' \tilde{A} ©viter de laborieuses r \tilde{A} ©flexions.

Les fonctions propositionnelles $\tilde{\mathbf{A}}$ ©l $\tilde{\mathbf{A}}$ ©mentaires Des propositions qui ne sont pas consid $\tilde{\mathbf{A}}$ ©r $\tilde{\mathbf{A}}$ ©es comme ambig $\tilde{\mathbf{A}}$ $\frac{1}{4}$ e $\tilde{\mathbf{A}}$ atre assembl $\tilde{\mathbf{A}}$ ©es en une unique proposition plus complexe que ses constituants. C'est en cela une fonction qui prend pour argument des propositions. L'id $\tilde{\mathbf{A}}$ ©e g $\tilde{\mathbf{A}}$ ©n $\tilde{\mathbf{A}}$ ©rale derri $\tilde{\mathbf{A}}$ "re de tels assemblages de propositions, ou des variables qui les repr $\tilde{\mathbf{A}}$ ©esentent, ne sera pas d $\tilde{\mathbf{A}}$ ©crite dans cet ouvrage. Cependant, il y a quatre cas particuliers qui sont d'une importance capitale, puisque toutes les propositions complexes qui seront form $\tilde{\mathbf{A}}$ ©e en assemblant des propositions $\tilde{\mathbf{A}}$ ©l $\tilde{\mathbf{A}}$ ©mentaires par la suite, le seront $\tilde{\mathbf{A}}$ ©tape par $\tilde{\mathbf{A}}$ ©tape et en utilisant le ces quatre fonctions $\tilde{\mathbf{A}}$ ©l $\tilde{\mathbf{A}}$ ©mentaires.

Il y a:

- 1. la négation,
- 2. la somme logique ou la disjonction
- 3. le produit logique ou la fonction conjonctive
- 4. l'implication

Ces fonctions, telle que nous les utiliserons dans cet ouvrage, ne sont pas indà © pendantes ; et si l'on dà © fini deux d'entre elles comme des concepts primitifs non dà © fini, alors les deux autres pourront en à atre dà © duit. Par consà © quent le choix de celles qui seront considà © rà © es comme arbitraire et plus ou moins arbitraire (quoi que pas entià "rement). Il semble qu'on gagne une certaine simplicità © en prenant les deux premià "res fonctions comme primitive ainsi qu'une à © là © gante symà © trie dans les raisonnements.

La négation de l'argument p, oùpestn'importequelle proposition, et la proposition qui est le contraire de p, c'es p. DÃ "s lors $\sim p$ est la fonction de négation avec l'argument p et signifie la négation de p. On y ferra aussi référence comme la proposition non-p. Ainsi, $\sim p$ signifie nom-p, c'est à dire la négation de p.

La somme logique est une fonction avec deux arguments p et q. C'est la fonction qui affirme p ou q ind $\tilde{\mathbb{A}}$ ©pendamment. C'est $\tilde{\mathbb{A}}$ dire qu'au moins une des deux proposition p ou q est vraie. On $\tilde{\mathbb{A}}$ ©crira $p \lor q$. Ainsi $p \lor q$ est la somme logique avec p et q comme argument qu'on appelle aussi la somme logique de p et q. D $\tilde{\mathbb{A}}$ "s lors $p \lor q$ signifie qu'au moins p ou q est vrai, sans exclure la possibilit $\tilde{\mathbb{A}}$ © que les deux soient vrais.

Le produit logique est la fonction propositionnelle de deux argument p et q. C'est la proposition qui affirme conjointement que p et q sont toutes deux vraies.

On l'©crira p.q ou - dans le but d'user des points comme des parenthà "ses telles que nous le verrons sous peu- p:q, p:q ou bien encore p::q. Ainsi p.q est le produit logique avec p et q pour argument, qu'on appelle aussi le produit logique de p et q. DÃ "s lors p.q signifie que p et q sont toutes les deux vraies. On comprendra aisément que cette fonction peut à atre dà © finie à l'aide des deux fonction prà © cà © dentes, car si p et q sont vraies, il faut bien qu'il soit faux que $\sim p$ ou $\sim q$ soit vrai. DÃ "s lors p.q n'est au final qu'une abrà © viation pour

$$\sim (\sim p \lor \sim q)$$

Si un d'autres id \tilde{A} ©es se rattachent \tilde{A} la proposition "p et q sont toutes deux vraies", elles ne sont pas n \tilde{A} ©cessaires ici.

L'implication est une fonction propositionnelle de deux arguments p et q. c'est la proposition qui affirme que non-p ou q est vrai, c'est À dire la proposition $\sim p \vee q$. Ainsi, si p est vrai, $\sim p$ ne l'étant pas, la proposition $\sim p \vee q$ impose la seconde alternative, c'est \tilde{A} dire que q soit vraie. Autrement dit : si p est vrai et $\sim p \vee q$ sont vraies, alors q l'est aussi. C'est dans ce sens que l'on dira que la proposition $\sim p \vee q$ est la proposition p implique q. Le concept reprAcsentAc par cette fonction propositionnelle et si important qu'il requiert un symbolisme adapt \tilde{A} ©, qui puisse le repr \tilde{A} ©senter en liant p et q sans faire intervenir $\sim p$. Cependant l'«implication» dont nous parlons n'exprime aucune autre relation entre p et q que celle de la disjonction « non-p ou q ». Le symbolisme employ $\tilde{A}(\tilde{c})$ pour « p implique q » est « $p \supset q$ ». Ce symbolisme pourra aussi \tilde{A}^{a} tre lu « si p, alors q ». La combinaison d'une implication et de variables apparentes fera naitre le concept d'« implication formelle ». Cette idée qui dérive de l'implication telle que nous venons de la définir sera expliquée plus tard. Lorsqu'il sera nécessaire de distinguer l'« implication » de l' «implication formelle », on parlera d' « implication mat©rielle ». par consA@quent « l'implication matA@rielle » est simplement l'implication telle que nous venons de la dÂ(c)finir. En revanche le processus d'infÂ(c)rence, que l'on confond souvent avec l'implication sera expliqué dans la suite de cette partie.

Ces quatre fonctions propositionnelles sont les fonctions propositionnelles fondamentales. Ce sont des constantes (car elles ont \tilde{A} ©t \tilde{A} © d \tilde{A} ©finies) qui prennent des propositions pour arguments, et toutes les autres fonctions propositionnelles prenant des propositions pour arguments seront construites par \tilde{A} ©tapes successives \tilde{A} partir de ces quatre fonctions fondamentales avant d' \tilde{A} atre utilis \tilde{A} ©es dans cet ouvrage. En effet, nous n'utiliserons aucune variable repr \tilde{A} ©sentant une fonction propositionnelle de ce type ici.

L'équivalence L'équivalence est l'exemple le plus simple de construction d'une fonction propositionnelle plus complexe construite $\tilde{\mathbf{A}}$ partir des quatre propositions fondamentales. Deux propositions q et q sont dites $\tilde{\mathbf{A}}$ ©quivalente si p implique q et q implique p. Cette relation entre p et q est $\tilde{\mathbf{A}}$ ©crite « $p \equiv q$ ». Ainsi « $p \equiv q$ » remplace « $(p \subset q).(q \subset p)$ ». On comprendra ais $\tilde{\mathbf{A}}$ ©ment que deux fonctions sont $\tilde{\mathbf{A}}$ ©quivalentes si et seulement si elles sont toutes les deux vraies ou toutes les deux fausses. L' $\tilde{\mathbf{A}}$ ©quivalence deviendra un concept plus important quand nous en serons $\tilde{\mathbf{A}}$ l' « implication formelle » et par cons $\tilde{\mathbf{A}}$ ©quivalence $\tilde{\mathbf{A}}$ l' « $\tilde{\mathbf{A}}$ 0quivalence formelle ». On notera par ailleurs qu'il n'est pas suppos $\tilde{\mathbf{A}}$ 0 que les deux propositions reli $\tilde{\mathbf{A}}$ 0e par l' $\tilde{\mathbf{A}}$ 0quivalence

aient quoi que ce soit d'identique, ni mà ame qu'elles concerne vaguement le mà ame sujet. Ainsi : « Newton à © tait un homme » et « le Soleil est chaud » sont deux propositions à © quivalentes à © tant donnà © e que toutes deux sont vraies. Mais nous anticipons ici le concept de la dà © duction, qui viendra plus tard dans notre raisonnement formel. L'à © quivalence, à l'origine, n'est que l'implication mutuelle telle que nous venons de la dà © finir.

Valeur de vérité la valeur de véritÃ© d'une proposition est Vrai si la proposition est vraie, Faux, si la proposition est fausse 3 . On remarquera que la valeur de vérité de $p \lor q$, p.q, p ∈ q, $\sim p$ et $p \equiv q$ dépend uniquement de celle de p et q. Plus précisément, la valeur de vérité de $p \lor q$ est Vrai si celle de p ou celle de q est Vrai, Faux sinon; celle de p est Vrai si celle de p et celle de p est Vrai, Vrai si celle de p est Vrai si p et p0 on exactement la p1 mãp2 est p3 est p4 est p5 est p6 est p7 est p9 est p

^{3.} La formulation initiale, inspir $\tilde{\mathbf{A}}$ ©e de Frege, $\tilde{\mathbf{A}}$ ©tait « The "truth-value" of a proposition is truth if it is true, and falsehood if it false » que l'on pourrait traduire par $v\tilde{\mathbf{A}}$ ©rit $\tilde{\mathbf{A}}$ © et mensonge, cependant ces termes ne sont plus utilis $\tilde{\mathbf{A}}$ ©s aujourd'hui par soucis de simplicit $\tilde{\mathbf{A}}$ © on traduira donc truth par Vrai et falshood par Faux dans ce contexte-ci. (N.d.T.)

 $12 CHAPITRE~1.~EXPLICATION~PR\tilde{A}@LIMINAIRES~DES~CONCEPTS~ET~DES~NOTATIONS$

La théorie des types logiques

Quelques symboles

Première partie

 $\begin{array}{c} \text{La logique} \\ \text{math} \tilde{\mathbf{A}} \\ \hline \mathbf{C} \\ \text{matique} \\ \end{array}$

Résumé de la premiÃ"re partie

La théorie de la déduction

- 4.1 Idées primitives et propositions
- 4.3 Le produit logique de deux propositions
- 4.4 Équivalence et rÃ"gles formelles
- 4.5 Propositions diverses

Théorie de la variable apparente

- 5.1 Extension de la théorie des proposition en fonction du type de proposition
- 5.2 Théorie des propositions contenant un variable apparente
- 5.3 Hiérarchie des types et axiome de réductibilité
- 5.4 Identité
- 5.5 Description

Classes et des relations

- 6.1 Théorie générale des classe
- 6.2 Théorie générale des relations
- 6.3 Calcul des classes
- 6.4 Calcul des relations
- 6.5 La classe universelle, la classe nulle, et l'existence des classes
- 6.6 La relation universelle, la relation nulle et l'existence des relations

Logique des relations

- 7.1 Fonctions descriptives
- 7.2 Relations converse
- 7.3 Reférent et relaté d'un terme en rapport avec une relation donnée
- 7.4 Domaine, domaine converse et champ d'une relation
- 7.5 Le produit relatif de deux relations
- 7.6 Relation avec des domaine et des domaines converses $\liminf \tilde{A} \hat{\mathbb{C}}$ s
- 7.7 Relation avec des champs limités
- 7.8 Fonction descriptives multiples
- 7.9 Classe et relation issue des fonctions doubles descriptives

Produits et sommes de classe

- 8.1 Produit et somme de classe de classe
- 8.2 Le produit et la somme des classes de relation
- 8.3 Propositions $vari\tilde{A}$ ©es
- 8.4 La relation entre un produit relatif et ses facteurs.